(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-70029

(43)公開日 平成6年(1994)3月11日

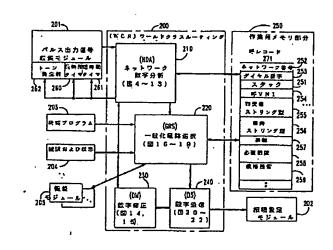
(51)Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
H 0 4 M 3/42	. Z			
3/00	C	8426-5K		
H 0 4 Q 3/54	5	9076-5K		
3/58	1 0 1	9076-5K		
				審査請求 有 請求項の数12(全 36 頁)
(21)出願番号	特顯平4-314320		(71)出願人	390035493
				アメリカン テレフォン アンド テレグ
(22)出顧日	平成 4 年(1992)10月	∄30日		ラフ カムパニー
				AMERICAN TELEPHONE
(31)優先権主張番号	786323			AND TELEGPAPH COMPA
(32)優先日	1991年10月31日			NY
(33)優先権主張国	米国 (US)			アメリカ合衆国 10013ー2412 ニューヨ
				ーク ニューヨーク アヴェニュー オブ
				ジ アメリカズ 32
			(72)発明者	フランク ジェフェリー ポガート
				アメリカ合衆国 80301 コロラド ボル
				ダー、デヴォンシャーストリート 4796
			(74)代理人	弁理士 三俣 弘文
				最終頁に続く

(54)【発明の名称】 呼処理配置および呼処理方法

(57)【要約】

【目的】 通信システムにおいて機能モジュールを修正せずに柔軟に機能を変更する。

【構成】 ネットワーク番号方式の構文および文法の格納定義を使用する呼処理配置において、ユーザによる機能アクセスコードの入力に応答してどの呼機能モジュールを起動するかが、機能要求がなされた文脈に依存するようになる。構文定義は、各記号ストリングの定義であり、機能アクセスコード、および、ストリングの機能選択への影響を指示する仮想節点識別子(VNI)を含む。ユーザによる記号シーケンス入力全体に含まれる記号ストリングのVNIは、文脈のパラメータとともに、機能番号のマトリクスへの多次元ポインタとして使用される。その後、ポインタによってマトリクス中で指される機能番号に対応する機能モジュールが、対応する呼機能を提供するために起動される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のユーザ端末を有する通信システム のための呼処理配置において、そのシステムのユーザは 複数の通信機能のそれぞれを要求するために複数のユー ザ端末を介して複数の機能アクセスコードのそれぞれを 入力し、

対応する通信機能が起動されるとそれをそれぞれ提供す る複数の機能モジュールと、

ユーザ端末からの複数の機能アクセスコードのうちの1 つの受信に応答して、受信した機能アクセスコードに対 10 応する通信機能が要求されている文脈を決定する手段 ٤,

複数の通信機能のうちの要求されたものの文脈の決定に 応答して、受信機能アクセスコードおよび決定された文 脈の両方に基づいて複数の機能モジュールのうちの1つ を選択および起動する手段とからなることを特徴とする 呼処理配置。

【請求項2】 選択起動手段が、複数の機能アクセスコ ードのうちの1 つを含む通信制御記号シーケンスのユー ザ端末からの受信に応答して、受信記号シーケンス全体 20 から仮想節点識別子(VNI)を導出する手段と、

導出されたVN I および決定された文脈の両方に基づい て複数の機能モジュールのうちの1つを選択および起動 する手段とからなることを特徴とする請求項1の配置。

【請求項3】 選択起動手段がさらに、前記決定に応答 して、決定された文脈が受信機能アクセスコードに対応 する機能に対して妥当な文脈であることに応答して、受 信コードに対応する機能に対応する機能モジュールを選 択および決定し、決定された文脈が受信機能アクセスコ ードに対応する機能に対して妥当でない文脈であること 30 に応答して、機能拒否モジュールを選択および起動する 手段からなることを特徴とする請求項1の配置。

【請求項4】 選択起動手段がさらに、

複数のエントリを有し、各エントリは多次元ポインタの 相異なる値によって選択可能であり、複数の機能モジュ ールのうちの1つの識別子を保持する多次元マトリクス ٤.

多次元ポインタの値を形成するために、受信機能アクセ スコードおよび決定された文脈を使用する手段と、

多次元ポインタの形成された値によって選択されるマト リクスエントリによって保持される識別子によって識別 される機能モジュールを起動する手段とからなることを 特徴とする請求項1の配置。

【請求項5】 受信機能アクセスコードに対応する機能 に対する妥当な文脈から形成される多次元ポインタの値 によって選択可能なマトリクスのエントリが、受信機能 アクセスコードに対応する機能に対応する機能モジュー ルの識別子を保持し、

受信機能アクセスコードに対応する機能に対する妥当で ない文脈から形成される多次元ポインタの値によって選 50 起動ステップが、ポインタの形成された値によって選択

択可能なマトリクスのエントリが、機能拒否モジュール の識別子を保持することを特徴とする請求項4の配置。

【請求項6】 値形成手段が、複数の機能アクセスコー ドのうちの1つを含む通信制御記号シーケンスのユーザ からの受信に応答して、受信記号シーケンス全体から仮 想節点識別子(VNI)を導出する手段と、

ポインタの値を形成するために、導出されたVNIおよ び決定された文脈を使用する手段とからなることを特徴 とする請求項4の配置。

【請求項7】 対応する通信機能が起動されるとそれを それぞれ提供する複数の機能モジュールを有する通信シ ステムにおいて、そのシステムのユーザは複数の通信機 能のそれぞれを要求するために複数のユーザ端末を介し て複数の機能アクセスコードのそれぞれを入力し、

ユーザ端末からの複数の機能アクセスコードのうちの1 つの受信に応答して、受信した機能アクセスコードに対 応する通信機能が要求されている文脈を決定するステッ プと、

複数の通信機能のうちの要求されたものの文脈の決定に 応答して、複数の機能モジュールのうちの1つを選択す るために、受信機能アクセスコードおよび決定された文 脈の両方を使用するステップと、

前記選択に応答して、選択した機能モジュールを起動す るステップとからなるととを特徴とする呼処理方法。

【請求項8】 選択するために使用するステップが、 複数の機能アクセスコードのうちの1つを含む通信制御 記号シーケンスのユーザ端末からの受信に応答して、受 信記号シーケンス全体から仮想節点識別子(VNI)を 導出するステップと、

複数の機能モジュールのうちの1つを選択するために、 導出されたVN [および決定された文脈の両方を使用す るステップとからなることを特徴とする請求項7の方

【請求項9】 選択するために使用するステップが、 決定された文脈が受信機能アクセスコードに対応する機 能に対して妥当な文脈であることに応答して、受信機能 アクセスコードに対応する機能に対応する機能モジュー ルを選択するステップと、

決定された文脈が受信機能アクセスコードに対応する機 能に対して妥当でない文脈であることに応答して、機能 拒否モジュールを選択するステップとからなることを特 徴とする請求項7の方法。

【請求項10】 選択するために使用するステップが、 複数の機能モジュールのうちの1つの識別子をそれぞれ 保持するための複数のエントリを有する多次元マトリク スへの多次元ポインタの値を形成するために、受信機能 アクセスコードおよび決定された文脈を使用するステッ ブからなり、各エントリはポインタの相異なる値によっ て選択可能であり、

されるマトリクスエントリによって保持される識別子に よって識別される機能モジュールを起動するステップか らなることを特徴とする請求項7の方法。

【請求項11】 形成するために使用するステップが、 決定された文脈が受信機能アクセスコードに対応する機能に対して妥当な文脈であることに応答して、受信機能アクセスコードに対応する機能に対する妥当な文脈に対応し、機能アクセスコードに対応する機能に対応する機能に対応する機能にジュールの識別子を保持するマトリクスのエントリをそれぞれ指すポインタの1個以上の値のうちの1つを 10形成するために、受信機能アクセスコードおよび決定された文脈を使用するステップと、

決定された文脈が受信機能アクセスコードに対応する機能に対して妥当でない文脈であることに応答して、受信機能アクセスコードに対応する機能に対する妥当でない文脈に対応し、機能拒否モジュールの識別子を保持するマトリクスのエントリをそれぞれ指すポインタの1個以上の値のうちの1つを形成するために、受信機能アクセスコードおよび決定された文脈を使用するステップとからなることを特徴とする請求項10の方法。

【請求項12】 形成するために使用するステップが、 複数の機能アクセスコードのうちの1つを含む通信制御 記号シーケンスのユーザからの受信に応答して、受信記 号シーケンス全体から仮想節点識別子(VNI)を導出 するステップと、

ボインタの値を形成するために、導出されたVNIおよび決定された文脈を使用するステップとからなることを特徴とする請求項10の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、統合サービスシステム を含む通信システムに関し、特に、通信システムにおけ る呼処理配置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来の通信システムによれば、ユーザは、機能が指示される内線番号に後続することもある機能アクセスコードをダイヤルすることによって、通信システム上の機能にアクセスすることができる。格納プログラム制御通信システムでは、各機能は一般的にそれぞれソフトウェアモジュールによって実現され、その実行40は対応する機能アクセスコードの受信によって起動される。

【0003】いくつかのアプリケーションでは、対応する機能アクセスコードの単なるダイヤリングに加えて、ある因子によって機能の実行に条件を付けることが所望される。こうした因子は一般的に、アクセスコードのダイヤリングが表す要求の文脈と呼ばれる。例えば、長距離通話が可能であることのようなある機能へのあるユーザのアクセスを拒否することが所望される。

【0004】 これを実現するために、従来技術では通

1

常、機能モジュールのソフトウェア自体が、所望される条件性を実現するために修正されることが要求される。それから、修正されたソフトウェアモジュールが、通常のように、機能アクセスコードのダイヤリングのみによって起助される。しかし、要求される機能を自動的に提供する代わりに、モジュールはまず、機能を提供するための必要因子が満足されているか否かをチェックする。 [0005] モジュールは、その因子が満足されているととが分かった場合にのみ機能を提供する。こうした因子は、通常、局またはトランク翻訳と呼ばれるテーブルに格納される。上の例では、機能を起動する許可のために、機能モジュール自体が、アクセスコードをダイヤルしたユーザの局もしくはトランク翻訳、または、ダイヤルされた内線番号の翻訳に、アクセスしてチェックを行る。

【0006】機能ソフトウェアモジュールは、通信システムのオペレーティングソフトウェアの一部であり、機能ソフトウェアと呼ばれる。オペレーティングソフトウェアは、多くの複雑な相互依存を有する高度に複雑なプログラムのセットである。従って、機能ソフトウェアの修正は、非常に注意深く、かつ、その修正がオペレーティングソフトウェアの他の部分にいかに影響するかの理解とともに行われなければならない。そうしなければ、通信システムは正常に動作しなくなる。

【0007】さらに、とうした修正は、機能モジュールが、数字収集のような、システムの詳細な知識を必要とする異なる低レベル動作を実行することを要求する。その結果、呼機能ソフトウェアへの条件性の導入、および、その条件性のカスタム化は、一般的に、通信システムの所有者が行うことは不可能となり、通信システムメーカーが、カスタム開発として、多くの努力および出費によって行わなければならない。

【0008】多くの通信システム所有者(例えば、PB Xの私設局所有者および中央局交換機の公衆ネットワーク所有者)は、との配置を不満足に感じている。とうした所有者は、各通信システムで、各機能の利用可能性または作用に条件を付ける因子(すなわち、文脈)をカスタム化することができること、および、その因子および効果を自由に変更することができることを所望している。

【0009】例えば、サービス提供者は、ある通信システムではあるユーザに対しある機能を選択的に拒否する一方、他の通信システムでは時刻ベースですべてのユーザに対してその機能を選択的に無効にすることを所望する。さらに、システム所有者は、機能の使用を困難または不可能にするような条件を呼が経験した場合にすべてのユーザに全システムでその機能の利用を拒否することを所望することもある。

【0010】さらに、システム所有者は、機能が起動さ 50 れた文脈に依存して、1つの一般的な機能の異なる種類

を提供することを所望する。例えば、顧客サービス取扱者による呼転送機能の起動に応答して、PBX所有者は、取扱者が勤務時間中は、顧客サービス回線に着信し取扱者に宛てられた呼に関して「呼転送ビジー、応答せず」を提供することを所望し、取扱者の勤務時間中に取扱者の私設回線に着信した呼に関して「呼転送する、応答せず」を提供することを所望し、および、取扱者の勤務時間外に取扱者の私設回線に着信した呼に関して「呼転送する、指示に従え」を提供することを所望する。

【0011】同時に、PBX所有者は、取扱者の監督者 10 が呼転送アクセスコードをダイヤルした場合、監督者が 勤務時間中である間は監督者への呼転送を常に拒否し、 監督者が勤務時間外である間は監督者に「呼転送する、 指示に従え」を提供する。この例の条件を次の表 1 に要 約する。ここで、局のクラス別サービスとは、実際に は、全体で、表に定義されるようなクラスを表すということができるクラス別サービス定義に含まれる情報の項目の集合である。

[0012]

【発明が解決しようとする課題】一般的に機能の条件性 20 が従来のシステムで実現される方法によれば、上記のように、このような能力は、現在のシステム所有者に利用可能であることはまれであり、それを作成する際に特定のソフトウェア機能モジュールによって提供されるのみである。

[0013]

【課題を解決するための手段】本発明は、従来技術のとれらの問題点を解決するためのものである。本発明によれば、機能モジュールが、アクセスコードのダイヤリングによる機能の要求の文脈に基づいて、機能アクセスコードに応答して起動される方法を条件づける能力が提供される。実際、機能要求の文脈は、機能要求を行うために使用される機能アクセスコードの意味を修正する。

【0014】 こうして、機能アクセスコードの単なる受信に加えて、機能の取得を条件づける因子が考慮され、起動される機能モジュールの実行の一部としてではなく機能モジュールの起動前に、その影響が解決される。むしろ、いったん起動されると、機能モジュールは、機能の提供がどのように条件づけられたかにかかわらず、無条件的に対応する機能を提供することができる。これは、対応する機能の提供を条件的にするために、機能モジュール自体を変更するという欠点を回避する。

【0015】本発明によれば、通信配置は、ユーザから、複数の機能アクセスコードのうちの1つの受信に応答して、対応する通信機能が受信される文脈を決定する。次に、複数の通信機能のうちの要求された機能の文脈の決定に応答して、との配置は、受信した機能アクセスコードおよび決定された文脈の両方に基づいて、複数の機能モジュールのうちの1つを選択し起動する。これによって、呼機能選択は、各機能モジュールが文脈を考

慮に入れる必要なく、文脈依存にされる。

【0016】さらに、この配置は、複数の通信機能アクセスコードのうちの1つおよび要求された機能に応答して文脈依存機能を実行するため、すべての機能、機能アクセスコード、および機能モジュールに対して共通に文脈依存性を取り扱うことができる。従って、別々の文脈取扱要素は、個々の機能、機能アクセスコード、または機能モジュールの一部として必要でない。さらに、すべてのダイヤル数字が、機能モジュールが起動される前に収集され確認される。

【0017】望ましくは、起動可能機能モジュールのうちの1つは機能拒否モジュールである。例えば本発明によれば、この配置は、決定された文脈が、受信した機能アクセスコードに対応する機能に対して妥当な文脈であることに応答して、受信機能アクセスコードに対応する機能モジュールを選択し起動する。しかし、この配置は、決定された文脈が、受信機能アクセスコードに対応する機能に対して妥当でないと決定されたことに応答して、機能拒否モジュールを選択し起動する。これによって1つの「真-偽」条件性が実現されるため、特定の要求される機能が文脈に依存して提供また

【0018】 これは、文脈が、受信機能アクセスコード によって表される特定の要求機能以外の機能の選択および起動につながるような実現とは対照的である。そのような実現は、以下のように、所望される実施例で実行される。その配置は、複数の機能アクセスコードのうちの1つを含む通信制御記号シーケンスのユーザからの受信に応答して、受信記号シーケンス全体から仮想節点識別30 子(VNI)を導出する。

【0019】次に、この配置は、導出されたVNIおよび決定された文脈の両方に基づいて複数の機能モジュールのうちの1つを選択し起動する。最後に述べた実現は、例えば、テナントサービス環境において、異なるテナントグループが異なるアクセスコードを使用して同一の機能を起動し、または、異なるテナントグループが同一のアクセスコードを使用して異なる機能を起動するととを可能にするために有用である。

【0020】上記のように特徴づけられる配置は、機能がどのように使用されるかに対する例外制御をサービス提供者に与え、その結果、サービス提供者のシステムの管理者に多大な便宜を与える。との高水準の柔軟性により、サービス提供者は、適切であると思うとおりに機能の用途を修正するととができる。さらに、との配置は、すべての機能モジュールの修正の必要なく、付加因子(すなわち条件)をサポートするように容易に拡張される。

[0021]

は拒否される。

の機能モジュールのうちの1つを選択し起動する。これ 【実施例】本発明の実施例が、図1の通信システムで実によって、呼機能選択は、各機能モジュールが文脈を考 50 現される。図1のシステムは、電話回線15によって交

換システム10に接続されたユーザ端末17に電話サービスを提供する交換システム10を含む電話システムである。交換システム10は、端末17間、および、端末17と、図1にネットワーク18として示す電話システムのそれ以外の部分との間を、相互接続する。交換システム10は、電話トランク16によってネットワーク18に接続される。ネットワーク18は、一般に、交換システム10およびユーザ端末17からなる。

【0023】図1の電話システムは、1以上の番号方式、および、サービス提供者または電話システムの所有者によって定義されるさまざまな機能を実施する。ネットワーク番号方式は周知である。その例は、北米公衆電話システムの北米ネットワーク番号方式である。ネットワーク番号方式は、呼が受ける処理をネットワークに対して定義するためにユーザが記号(例えばダイヤル数字)を使用することを可能にする規約である。ネットワーク番号方式の一般的特性を図2に図式的に示す。

【0024】図示したように、ネットワーク番号方式100は、複数の定義された記号ストリング101~150からなる。各定義記号ストリングは1以上の記号からなり、定義された意味を有する。記号ストリングの例は、区域コード、局コード、内線番号、長距離キャリアコード、および機能指定コードである。定義された記号ストリングは、記号シーケンス151~199(例えば、ネットワーク番号、ダイヤル番号)を構成する構成要素である。妥当な記号シーケンスはそれぞれ1以上の定義記号ストリングからなり、ネットワーク番号方式内の意味を有する。記号シーケンスは、対応する呼が受ける処理を定義する。記号シーケンスが妥当である(すなわち、構成する記号ストリングおよび許容文脈の定義に反しない)場合、記号シーケンスはネットワーク番号方式に包含されるいう。

【0025】図1のようなネットワークでは従来、システム10のような交換システムは、図1のシステムの一部で使用される1つの番号方式のみを理解する。交換システムは、図1のシステムの他の部分で使用される他の番号方式に関連する信号を、自己の番号方式に基づいて設定される通信パスを通じて、その部分での使用のためにその部分へ転送する。同様に、交換システム10は、システムのメーカーによって修正することのみが可能な 40 固定機能セットを有する。

【0026】交換システム10は、AT&T Defninity(登録商標)G2 PBXのような、格納プログラム制御システムである。これは、従来の交換組織13、組織13の動作を制御するプロセッサ11、ならびに、実行のためのプログラムおよび制御機能を実行する際にプロセッサ11によって使用されるデータを格納するメモリ12からなる。交換システム10はさらに、従来のサービス回路14(例えばダイヤル数字収集レジスタ、パルス出力回路、トーン発生器など)からなる。

サービス回路14もまた、プロセッサ11の制御下で動作し、呼接続を開設する際、ならびに、呼機能およびその他の通信サービスをユーザ端末17に提供する際に使用するために組織13に接続される。

8

【0027】との説明に関係のあるメモリ12の内容を図3に示す。メモリ12によって保持されるほとんどのプログラムおよびデータ構造は従来のものである。これらは、バルス出力信号収集プログラムモジュール201、接続設定プログラムモジュール202、時刻プログラム203、(例えばトランク16、回線15、および端末17の)翻訳および状態204、機能プログラムモジュール205、ならびに、各呼の呼記録271を保持する作業用メモリ部分250を含む。

【0028】しかし、本発明によれば、ワールドクラスルーティング(WCR)200と呼ばれる新しい呼処理配置が備えられる。これは、ユーザ提供の呼宛先アドレスまたは機能選択コード(ユーザ端末17からの電話回線15を通して、または、他の交換システムからのトランク16を通して受信される数字およびその他の記号)20を、交換組織13およびネットワーク18による設定ならびにモジュール205および回路14による設備のための、呼経路および機能アクセス接続に翻訳する。

【0029】ワールドクラスルーティング200は、入力として、端末17で、または、トランク16の他端でバルス出力され、従来のバルス出力信号収集モジュール201によって収集された記号表現信号を受信する。ワールドクラスルーティング200は、受信信号を、経路識別情報、機能識別情報、および他の接続識別情報および機能識別情報に、ならびに、宛先識別バルス出力数字に変換し、それらを、例えば従来の接続設定プログラム202または機能モジュール205への出力として送信する。

【0030】本発明によれば、ワールドクラスルーティング200は、以下のようにして、通信システムの所有者またはサービス提供者による機能セットの実現を与える。ワールドクラスルーティング200は、数学/計算機科学的な意味の言語として機能アクセスコードおよび機能構造体を処理することによって、新しい機能の実現を可能にする。ワールドクラスルーティング200は、機能セットを定義し、機能セットに対して定義された文法および構文を使用して記号シーケンスを構文解析することによって、トランク16または回線15を介してユーザから受信した記号シーケンスの意味を決定する。同様に、ワールドクラスルーティング200は、言語としてネットワーク番号方式の概念を実現する。ワールドク

ラスルーティング200は、ネットワーク番号方式を構

成する記号ストリングの文法および構文によってネット

ワーク番号方式を定義し、記号シーケンスを構文解析す 50 るとと、ならびに、定義された文法および構文を使用し て、様文解析された記号シーケンスを分析することによって、回線15 およびトランク16から受信された記号シーケンスから意味を導出する。従って、文法または構文を再定義するという処置によって、ワールドクラスルーティング200は、存在する番号方式を変更または再定義し、全体的に異なる番号方式に適合する。ワールドクラスルーティング200の一般的な説明を以下の段落で行う。番号方式を実現するためにワールドクラスルーティング200が使用される方法に関する詳細は[番号方式の実現]と題するセクションで説明し、機能を実現するためにワールドクラスルーティング200が使用される方法に関する詳細は[機能の実現]と題するセクションで説明する。

【0031】ワールドクラスルーティング200はモジュラ構成を有し、自己充足的であるが協働的な4個のモジュールからなる。それらは、図4~13に示すネットワーク数字分析(NDA)モジュール210、図16~19に示す一般化経路選択(GRS)モジュール220、図14~15に示す数字修正(DM)モジュール230、および、図20~22に示す数字送信(DS)モ 20ジュールである。簡潔に述べれば、ワールドクラスルーティング200は以下のように機能する。

【0032】ネットワーク数字分析210は、1以上の ネットワーク番号方式の構文および文法を実施する。ネ ットワーク数字分析210は、パルス出力信号収集プロ グラム201からの受信記号シーケンスの構文解析器お よび分析器として機能し、その構文解析および分析機能 を実行するために構文および文法を使用する。以下で は、簡単のため、記号は個別的にダイヤル数字と呼び、 集合的には受信記号シーケンスをダイヤル番号と呼ぶ。 【0033】分析により、ダイヤル番号源にトーンを返 す必要があることが示される。このために、ネットワー ク数字分析210はトーン発生設備262への接続を有 する。トーン発生設備262は、サービス回路14の一 例である。同じく分析により、ダイヤル番号は修正され 再分析される必要があることが示される。このために、 ネットワーク数字分析210は、必要な修正を実行する ための数字修正230に依存する。分析の結果は、結果 ダイヤル番号、発呼者が到達を試みている端点または機 能のインデックス(VNI)、およびその呼に対する許 40 可情報である。ネットワーク数字分析210はこれらを 一般化経路選択220に供給する。

【0034】一般化経路選択220は、呼に対して、使用される機能または最適選択経路を決定する。一般化経の中の数字分析210にインタの選択220は、端点識別子、ならびに、時刻プログラム203および翻訳および状態204から取得した情報によってなされる。すべての名を使用して、受信した識別子を機能番号またはルーティの方式を使用して、受信した識別子を機能番号またはルーティの方式を使用して、受信した識別子を機能番号またはルーティの方式を表して、呼がルーティングされるトランク群を選択する。一次では対して、ダイヤル番号を使用して、呼がルーティングされるトランク群を選択する。一次でき番号方式を指定する。

05の起動、または、数字送信インデックス、選択されたトランク群、およびシグナリング特性に関する情報で

10

たトランタ研、やなびンタナリング特性に関する情報である。一般化経路選択220は、経路関係の結果を数字 送信240に供給する

送信240に供給する。

【0035】数字送信240は、数字送信インデックスを使用して、呼設定シグナリング特性に関する情報をさらに取り出し、受信情報の全数を使用して、パルス出力する制御信号を定義する。数字送信240は、結果ダイヤル番号をパルス出力のためのパルス出力番号に変換するために数字修正230を利用する。次に数字送信240は、接続設定プログラム202によって、選択されたトランクに、必要な特性を有する必要な接続を設定する。

【0036】 [番号方式の実現] ここで、図3に示すブロックが異なる番号方式を使用して呼をルーティングするために機能する方法を詳細に説明する。この説明は、機能が提供される方法を理解するための背景情報として与えるものである。ユーザによる電話番号のダイヤル中に、受信したパルス出力制御信号の全体は、ネットワークダイヤルアクセスコード(DAC)が前置されることがあるダイヤル番号からなる。ダイヤルアクセスコードは、ユーザが到達しようとしているネットワークを識別する。ダイヤルアクセスコードが存在しないことは、デフォルトネットワークの選択と解釈される。例えば、テくの私設多構内ネットワークでは、公衆電話ネットワークを使用したいという信号を送るためには、それぞれ「9」または「8」を最初にダイヤルすることが一般的である。

【0037】「9」または「8」が存在しないことは、 30 ダイヤル番号が、受信交換システム10自体の内線番号または機能(一般に、内部ダイヤル方式と呼ばれる)に関係していることを示す。または、公衆ネットワークでは、一般的に、ユーザがいずれのLATA内キャリアネットワークに到達しようとしているかを示すために、最初に「10XXX」をダイヤルする。以上の例では、「9」、「8」、および「10XXX」はダイヤルアクセスコードとして作用する。

【0038】最初に、ネットワーク数字分析210は、単に、ダイヤルアクセスコードまたはその不存在を、ユーザが使用しようとしているネットワークをネットワーク数字分析210に対して指定するネットワーク番号に変換する。しかし、さらに一般的には、この変換は、パルス出力信号収集プログラムモジュール201をネットワーク数字分析210にインタフェースするために使用される独立の内部ダイヤル方式プログラム(図示せず)によってなされる。すべてのネットワークは、それぞれ固有の文法および構文を有する相異なる番号方式を使用するため、ネットワーク番号は、ネットワーク数字分析210に対して、ダイヤル番号を分析する際に最初に使用すべき番号方式を指定する。

【0039】ネットワーク数字分析(NDA)210のデータ構造体を図4~8に示す。ネットワーク数字分析210は、複数のネットワーク構文ツリー320からなる。ネットワーク構文ツリー320は、レコードが階層ツリー構造体に組織されたデータ構造体である。各ネットワーク番号には固有のネットワークツリー320が対応する。ネットワークツリー320のレコードは、ネットワークのダイヤル方式の構文を定義する。

【0040】各ネットワークツリー320は3種類のレコードを有する。それらは、ネットワークルート310、ブランチノード311、およびリーフ312である。レコード310~312はバス313によって階層的に相互接続される。ネットワークルート310はネットワークツリー320へのエントリポイントである。ブランチノード311およびリーフ312は、ネットワークルート310に従属する複数の階層的に組織されたレベル内に存在する。

【0041】各ブランチノード311は、ネットワークッリー320内の単なる判断ポイントである。ネットワークッリー320内のいずれのブランチノード311に 20到達するかは、ダイヤル数字の関数である。同様に、そのノード311からのバスは、後続のダイヤル数字の関数である。これには、「ワイルドカード」バス313も含まれる。これは、特定のダイヤル数字に対して他のパス313が特に定義されない場合、または、後続のダイヤル数字が特に定義されたパスを不当とする場合にとられるバスである。

【0042】 これによって、「デフォルト」ストリング 識別子が可能となる。その「デフォルト」ストリングに 対しては、特定の数字は与えられない。ノード311か 30 らの各バス313は、他のブランチノード311または リーフ312のいずれかに終端する。リース312に到 達するダイヤル数字のセットは、ストリング識別子と呼ばれる。換言すれば、ストリング識別子は、ネットワークルート310からリーフ312までネットワークツリー320を進むために使用されるダイヤル数字からなる。例えば、図4では、図の右側に示すリーフ312の ストリング識別子は「PNC」である。これは、例えば、北米公衆ネットワーク番号方式における特定の区域 コードに対応する。 40

【0043】ストリング識別子は、ストリングと呼ばれる数字シーケンスの最上位桁を形成する。ストリングとは、ネットワーク番号方式に対して定義される、すなわち、その中で意味を有する、数字またはその他の記号のシーケンスである。従って、ストリングは、ネットワーク番号方式の構成要素である。各リーフ312はストリングを定義する。従って、定義された各ストリングは対応するリーフ312を有する。

【0044】図5に示すように、リーフ312は、対応 するストリングを定義する情報エントリ330~339 50 12

を保持するデータベースレコードとして実現される。各リーフ312によって保持される情報エントリは、レゾリューション330、ストリング型331、ストリング長332、分析再開333、仮想節点インデックス(VNI)334、継続収集オブション335、トーンオブション336、無許可呼制御設備制限レベル(UCCFRL)337、VNI凍結オプション338、およびVNI結合オプション339からなる。

【0045】レゾリューション330は、リーフ312 が呼経路指定または呼機能指定のいずれのストリングに対応するかを指定する。ストリング型331は、ストリング型を識別する番号を保持する。前記の北米公衆ネットワーク番号方式の例では、ストリング型331は、ストリング型を区域コードとして識別する番号を保持する。ストリング型331は、図7および8のデータ構造体によって定義される番号方式文法へのインタフェースとして作用する。その文法は、さまざまなストリング型の許容文脈、すなわちそれらの間で許容される関係(例えば、許容される結合および順列)を定義する。

【0046】ストリング長332は、最大および最小の 長さ範囲の境界を指定することによって、ストリングの 長さの許容範囲を指定する。ストリング長は、ストリン グ識別子の長さを含む(前記の例では、ストリング識別 子の長さ以上の)任意の範囲とすることが可能である。 前記の北米公衆ネットワーク番号方式の例では、ストリング長332は、10桁(区域コード:3、局コード: 4、加入者番号:4)の固定ストリング長に対応して、 同一の最小および最大長さ範囲境界を指定することになる。

【0047】分析再開333は、相異なる番号方式を相互にインタフェースする、すなわち関係づける情報を保持する。分析再開333は、ストリングのダイヤル数字を修正する方法を指定する数字修正インデックス(DMI)を保持する。数字修正230が実際の修正を実行し、DMIは、実行される数字修正を指定する数字修正テーブルエントリ(図14)へのポインタとして作用する。

【0048】分析再開333はまた、再分析のネットワーク、すなわち、修正後にストリングを再分析するためにネットワークツリー320が使用されるようなネットワーク番号をも指定する。分析再開333はさらに、修正されたストリングが再分析されるべきか否かを指定する。修正されるべきであるのが標準状態である。前記の北米公衆ネットワーク番号方式の例では、指定された区域コードが、内部的に7桁の番号を使用する私設ネットワークに対応する場合、分析再開333は、適切な10桁-7桁変換アルゴリズムを指示するDMIを保持し、従属私設ネットワークに対応するネットワーク番号を識別し、再分析が実行されるべきであることを指定する。

【0049】VNI334(仮想節点インデックス)

は、呼に対する機能または経路のいずれかを探索するた めに一般化経路選択220によって使用されるインデッ クスによって、ストリングに対する呼機能またはネット ワークルーティング情報を指定する。VNI334は、 呼に対する機能または経路の選択へのストリングの影響 の表現の一部である。

【0050】継続収集335は、ストリングの受信後 に、(機能201によって実行される)パルス出力され る数字収集を停止すべきかまたは継続すべきかを指示す るととによって、ダイヤル番号のシーケンス中でそのス 10 トリングに後続するストリングがあるか否かを示す。

【0051】トーン336は、ストリングの受信後にパ ルス出力要素へ(例えば端末17のユーザへ)のフィー ドバックとして返されるトーンまたはその他の発呼者認 識可能信号(もしあれば)を示す。

【0052】UCCFRL337は、ストリングに対応 する端点またはサービスへのアクセスを可能にするため にユーザが有しなければならない許可レベルを指定す る。これは、例えば、ユーザが900番型の番号にアク セスすることを阻止するために使用される。

【0053】 VN I 凍結オプション338は、ストリン グが、ダイヤル番号の経路決定/機能決定ストリングで あるかどうかを示す。経路決定/機能決定ストリングで ある場合、ダイヤル番号中でそのストリングに後続する 他のストリングのVNIは廃棄される。とのととは、と うした後続ストリングのうちのいずれかのVNI 凍結オ プション338がセットされている場合であっても成り 立つ。VNI凍結オプション338もまた、呼機能また は経路選択へのストリングの影響の表現の一部である。 【0054】 VN [結合オプション339は、ストリン 30 グのVNIがダイヤル番号中でそのストリングに先行す るストリングのVNIと結合されるべきか否か、そし て、結合されるべきである場合にはその方法を示す。と うして、VNI結合オプション339によれば、経路選 択が、識別された各ストリングに基づいて累積的に影響 されることが可能となる。VNIを結合するために任意 の関数を使用することが考えられるが、連結および付加 が最もよく使用される。VNI結合オプション339も

【0055】ストリング長エントリ332の意味から分 かるように、ストリングは異なる長さを有する、すなわ ち、異なる桁数を有することが可能である。従って、ブ ランチノード311から延びる異なるパス311が同一 のダイヤル数字によって到達されることが可能であり、 ダイヤル数字によっていずれのパス313が到達される かは、ダイヤルされた桁数の関数である。

また、呼機能または経路選択へのストリングの影響の表

現の一部である。

【0056】例えば、ネットワーク番号300に対応す るネットワークツリー320に示すように、「AB」お

る。第2のダイヤル数字「B」が、ストリング「AB」 のうちの1つを定義するリーフ312に到達するか、ま たは、ストリング「ABCD」を定義するリーフ312 へのパス上のブランチノード311に到達するだけであ るかは、数字「B」の後にダイヤルされるもの(もしあ れば)の問題である。これについては後でさらに詳細に 説明する。

14

【0057】また、同一のストリングが複数のネットワ ークツリー320で定義されることもある。さらに、同 一のストリングが複数のツリー320で同一の定義また は異なる定義を有することもある。

【0058】ネットワーク構文ツリー320によって、 番号方式の構文が定義される。番号方式の構文を定義す るため、システム管理者は単にネットワークツリー32 0を作成し、そのリーフエントリ330~339を入力 する。存在する番号方式を変更または拡張するために は、システム管理者は単にブランチノード311および リーフ312をネットワークツリー320に加えるか、 または、ネットワークツリー320内の特定のパス31 3に対応するダイヤル数字を変更するか、または、単に リーフ312のエントリ330~339に格納された情 報を変更するかである。

【0059】この構造体は完全な柔軟性を有するため、 管理者は、必要な任意数のレコードを提供することがで きる。ブランチ定義用およびリーフ定義用メモリ資源が 必要になると、それらは、ブランチおよびリーフを表現 するデータベースレコードの共通プールから取り出され るため、各ネットワークダイヤル方式は、メモリ資源を 最も効率的に使用しながら必要に応じて複雑または単純 になることが可能である。

【0060】ツリー構造体はダイヤル数字の分析を非常 に単純化する。ダイヤル数字は、ルート310からツリ -320を下方へ、1以上のリーフ312に到達するま で1つずつインデックス付けるために使用されるだけで ある。リーフ312に到達することは、ダイヤル番号中 のストリングがおそらく識別されたことを意味する。到 達したリーフ312によって定義されるストリングは 「候補」と呼ばれる。

【0061】候補は、その適合性を判定するために図7 のデータ構造体によって定義される文法規則に対してチ ェックされる。後続のダイヤル数字が、複数の到達リー フ312の間での選択のために使用される。1つの候補 リーフ312が選択されると、後続のダイヤル数字は、 次の別のストリングの一部とみなされ、インデックス付 けプロセスが反復される。しかし、数字分析にはソート や検索は要求されない。

【0062】むしろ、レコード読み出しの所定の最大数 (最大ストリング識別子長に対応する)が、分析端点に 到達するために要求され、それによって、任意の記号ス よび「ABCD」はいずれも定義されたストリングであ SO トリングの構文解析が既知の最大時間で実行されるとと

ダイヤル番号内のストリング型の許容される順列を定義する。図7に示すシーケンス文法マトリクス400は、 北米公衆ネットワーク番号方式に適用される情報が例と して記入されている。

16

が保証される。番号方式が、多くのダイヤル番号の先頭ダイヤル数字が反復されやすいような場合(例えば、区域コードおよび局コードがいずれも同じ3桁の同一のシーケンスである場合)、記憶領域は重複せず、従って非常にコンパクトになる。また、ストリング識別子は、明示的に格納される必要がないため、メモリ空間が保存される。むしろ、ダイヤル数字は単にデータベースレコードのシーケンスへのポインタとして作用する。

【0068】他方では、交差する行411および列412によって形成される結合文法マトリクス410の第1エントリ415は、列に対応するストリング型(受信ストリング型414と呼ぶ)のVNI334(図5)が、行に対応するストリング型(保持ストリング型413と呼ぶ)のVNI334と結合されることが許容されるかどうかが定義される。また、第1エントリ415と同一の行411および列412によって形成される第2エントリ416は、保持され、結合されたVNIに対応するストリング型を定義する。

【0063】対応するネットワーク構文ツリー320を有することに加えて、各ネットワーク番号は、図6に示 10 すような対応する例外フォレスト350を有する。例外フォレストは、ネットワーク構文ツリー320のリーフ312に存在するストリング定義の例外を識別するように作用する。各例外フォレスト350は、1以上の例外構文ツリー360を含む。各例外構文ツリー360は、ネットワークツリー320(図4)と同一に構成される。

【0069】第2エントリ416によって定義されるストリング型は、次の保持ストリング型413となる。こうして、マトリクス410は、呼機能または呼経路を定義する際に共有可能なストリング型の結合を定義する。図8に示す最上段の結合文法マトリクス410には、北20米公衆ネットワーク番号方式のストリング型が例として記入されている。この方式では、エントリ415は、図7のシーケンス文法マトリクス400の対応するエントリ405と同一の値をとり、エントリ416は受信ストリング型414の値をとる。

【0064】ネットワークツリー320の場合と同様に、ネットワーク番号は、対応する例外フォレスト350を識別するように作用する。効率的アクセスのために、所望の例外ツリー360は、ストリング型およびストリング長によって識別される。例外フォレスト350内にインデックス付けするために使用されるストリング型およびストリング長は、分析されているストリングに対応してネットワークツリー320内に発見された候補リーフ312のエントリ331および332の内容である。

【0070】図8の他の実現は、各ネットワーク番号に対して複数の結合文法マトリクス410を有し、それぞれ、そのネットワーク番号に対するネットワーク構文ツリー320のリーフ312の結合VN 「オプション339によって指定可能な各結合機能に対応する。

【0065】上述のように、ネットワーク数字分析210はさらに、ネットワーク番号方式の文法を定義する別のデータ構造体を含む。これを図7および8に示す。各30ネットワーク番号は固有の図7のシーケンス文法マトリクス400および図8の結合文法マトリクス410を有する。各マトリクス400(410)は、複数の行401(411)および列402(412)からなる。

【0071】ネットワーク数字分析210の機能を、図4~8のデータ構造体の使用法も含めて、図9~12に例示する。ネットワーク数字分析210は2つの機能を含む。1つは、図9~12に図示されるストリング識別機能340であり、もう1つは、図13に図示されるストリング作用機能341である。

1 (411) および列402 (412) からなる。 【0066】各行401(411)は、ネットワークダイヤル方式に対して定義された相異なるストリング型(図5の331)に対応し、各列402(412)も同様である。従って、行401(411)および列402(412)の数は、定義されたストリング型の数に依存する。与えられた行401(411)と列402(412)の交点は、エントリ405(エントリ415および416)を形成する。その内容は、対応するストリング型間の許容文脈すなわち関係を定義する。

【0072】ストリング識別機能340は、ダイヤル数字、ストリング長、およびストリング文脈(先行するストリングの識別情報、ストリング型)に基づいてストリングを識別する。この機能は、ダイヤルされた呼制御記号シーケンスの全ストリングを認識(例えば、識別および確認)するために使用される。この機能は、最初に、ステップ500で、プログラム201からの収集数字の受信に応答して、呼に対して起動される。ステップ502で、機能340は、その呼に関する格納情報を取得するために、その呼の呼レコード271(図3)にアクセスする。呼に対する機能340の初期起動の際に、その呼レコード271は空である。その呼に対し、以前にダイヤル数字の受信や格納はないため、ステップ504は空ステップであり、機能340はステップ506に進

【0067】一方では、交差する行401および列40 2で 2によって形成されるシーケンス文法マトリクス400 るだ のエントリ405は、列402に対応するストリング型 スラ (次受信ストリング型404と呼ぶ)が、ダイヤル番号 呼し において、行401に対応するストリング型(前受信ス イヤ トリング型403と呼ぶ)に後続することが許容される 空ス かどうかが定義される。こうして、マトリクス400は 50 む。 【0073】上述のように、ダイヤル数字には、ダイヤルアクセスコードまたはネットワーク番号が対応し、ステップ506で、機能340は、最初に、受信した情報から現在使用されているネットワーク番号を決定し、それを呼レコード271のネットワーク番号エントリ252に格納する。次に、ステップ508で、機能340は、ステップ504で取得したダイヤル数字のセットを、決定したネットワーク番号に対応するネットワークツリー320に送る。

【0074】機能340は、ネットワークツリー320 10のパス313を選択して進むために、1個ずつダイヤル数字を使用する。ステップ510で、機能340は、ツリー320のパス313を進みながら、現在の呼に対する呼レコード271(図3)のスタック251に、ストリングの識別情報に対する候補を、辞書式一致の順序で入れる。換言すれば、機能340は、ダイヤル数字に基づいて、リーフ312を探索しつつ、ツリー320のパス313を進む。

【0075】機能340は、進行中に遭遇するリーフ312を遭遇した順にスタック251に入れる。スタック20251は、呼ごとに作成される通常の後入れ先出しデータ構造体である。最も一般的なリーフ312は、最もゆるく適合する定義を有し、最初にネットワークツリー320で遭遇するため、これはスタック251の最下部に位置するが、より特定されたリーフ312は、より精密な定義を有し、ネットワークツリー320内の後のほうで遭遇するため、スタック251の最上部に近いほうに位置する。

【0076】機能340は、あらゆる可能なパスの終端 のリーフ312に到達するか、または、ダイヤル数字が 30 なくなるかのいずれか早いほうのときまで、ネットワー クツリー320を進み続ける。例えば、図4を参照する と、現在使用しているネットワーク番号が「a」であ り、受信したダイヤル数字が「ABC」である場合、ス テップ510に従って、スタック251の内容は、スタ ック251の最下部から上方へ、数字「AB」によって 到達される2個のリーフ312、および、数字「AB C」によって到達される中間ノード311からなる。 【0077】他方、受信したダイヤル数字が「ABCD E」である場合、スタック251の内容は、数字「A B」によって到達される2個のリーフ、および、数字 「ABCD」によって到達されるリーフ312である。 数字「AB」によって到達される2つのリーフ312の うちのいずれがスタック251上で最下部にあるかは、 各ストリング長エントリ332の内容によって決定され る。ストリング長が短いほど、定義は一般的となる。従 って、短いほうのストリング長を指定するリーフ312 がスタック251上で低いほうに位置する。機能340 は、受信したダイヤル数字がなくなると、到達したブラ ンチノード311をもスタック251に入れる。

18

【0078】図9に戻って、ステップ510の後、機能340は、ステップ514で、呼レコード271の必要桁数エントリ258をある大きい数(例えば無限大)に初期化する。続いて、ステップ516以降で、機能340は候補選択動作に進む。ステップ516で、機能340はスタック251にアクセスし、そこから最上位スタックエントリを取り出す。スタック251が空のため利用可能なスタックエントリがないとステップ518で判定された場合、ステップ520で、機能340は呼レコード271の候補残留フラグ259をチェックする。

【0079】とのフラグは、受信したダイヤル数字に対するストリング定義がさらに発見される可能性があるかどうかを示す。フラグ259は、呼に対して最初はクリアされるため、ステップ520は否定応答となる。従って、機能340は、ステップ522で、発呼者に再注文トーンを返すというようなデフォルト処理を呼に与える。ステップ524で、呼に対する呼処理機能は完了し、機能340は終了する。

【0080】ステップ518に戻って、スタック251が空でない場合、機能340は、ステップ526で、取り出した最上位スタックエントリをチェックし、それがリーフ312であるか、または、ブランチノード311であるかを判定する。取り出したスタックエントリがブランチノード311である場合、ステップ528で、機能340は、ネットワークツリー320から、ブランチノード311から最も近いリーフ312に到達するために必要な桁数を決定する。

【0081】次に、ステップ530で、機能340は、この桁数を、呼レコード271の必要桁数エントリ258の内容と比較する。決定した桁数がエントリ258の内容より小さい場合、機能340は、ステップ532で、エントリ258の内容を決定桁数にセットする。ステップ532の後、または、ステップ530でのチェックが、決定桁数がエントリ258の内容よりも小さくないことを示した場合、機能340は、ステップ536で、取り出したスタックエントリを廃棄し、次のスタック251エントリを取り出すためにステップ516に復帰する。

【0082】ステップ526に戻って、取り出したスタックエントリがリーフ312である場合、ステップ534で、機能340は、取り出したリーフ312のストリング型331がシーケンス文法の条件を満たすかどうかチェックする。機能340は、呼レコード271のネットワーク番号エントリ252に保持されたネットワーク番号のシーケンス文法マトリクス400にアクセスすることによってこのチェックを実行する。

【0083】次に機能340は、取り出したリーフ31 2のストリング型331の内容を、次受信ストリング型 404としてそのマトリクス400に適用し、呼レコー 50 ド271の前受信ストリング型エントリ255の内容を O 2 対 ト グ

前受信ストリング型403としてそのマトリクス400 に適用する。次に機能340は、マトリクス400の対 応するエントリ405を調べ、それが肯定応答を含む か、または、否定応答を含むかを判定する。

【0084】前受信ストリング型エントリ255が空である場合、とのストリングはその呼に対して受信される最初のストリングであるため、シーケンス文法の条件はそれによって満たされなければならない。従って、加入者番号に対応する候補ストリングは、北米番号方式の場合、廃棄されるととになる。ステップ534で取得した10応答が否定である場合、機能340は、ステップ536で、取り出したリーフ312を廃棄し、次のスタックエントリを取り出すためにステップ516へ進む。しかし、ステップ534で取得した応答が肯定の場合、機能340は図11のステップへ進む。

【0085】図9のステップ520に戻って、機能34 0が、呼レコード271の候補残留フラグ249を発見 した場合、図10のステップに進む。機能340は、ス テップ580で、呼レコード271の必要桁数エントリ 258の内容が0であるかどうかをチェックする。0で 20 ある場合、機能340は、ステップ582で、パルス出 力信号収集モジュール201(図3)に付随する短い

(例えば3秒間の) 桁間タイマ261をセットし、ステ ップ584で、1桁収集するようモジュール201に指 示する。ステップ580でエントリ258の内容が0で なかった場合、機能340は、ステップ586で、パル ス出力信号収集モジュール201(図3)に付随する長 い(例えば10秒間の)桁間タイマ260をセットし、 ステップ588で、エントリ258の内容によって示さ れる桁数を収集するようモジュール201に指示する。 【0086】タイマ260および261は、ユーザによ る各桁のダイヤリング間に経過することが許される時間 の最大値をプログラム201に指示する。長時間桁間タ イマ260は、ユーザが次の桁をダイヤルするのに失敗 したことが論理的エラーを生じるため呼にデフォルト処 理を与える場合にセットされる。逆に、短時間桁間タイ マ261は、ユーザがダイヤリングを完了したとすると とが許容されるため、ユーザの入力に応答する前に長時 間待機することが所望されない場合にセットされる。

【0087】ステップ584および588の後、機能340は、ステップ590で、必要な桁数が収集されモジュール201によって返された後、将来の使用のため、以前に受信したダイヤル数字を呼レコード271のダイヤル数字エントリ253に格納する。続いて機能340はステップ592に復帰する。

【0088】モジュール201は、必要な桁数の収集を試みることによって数字収集要求に応答する。長時間桁間タイマ260がセットされ、複数桁の収集が要求されている場合、各桁の受信に応答して、モジュール201は長時間桁間タイマ260をリセットする。プログラム

20

201が、桁間タイマ260および261のうちのセットされたほうの満了前に必要桁数を収集した場合、プログラム201は、図9のステップ500で機能340を再起動し、追加の収集数字を渡す。

【0089】長時間桁間タイマ260が、プログラム201が必要桁数を収集する前に満了した場合、プログラム201は、ステップ500で機能340を再起動し、長時間タイマ260が満了したという通知とともに、収集した数字を渡す。短時間桁間タイマ261がセットされ、モジュール201が、要求されたダイヤル数字のうちの1つを収集する前に満了した場合、モジュール201は機能340を再起動し、短時間タイマ261が満了したという通知を返す。

【0090】図9に戻って、ステップ500での再起動 後、機能340は、ステップ502で呼レコード271 を取り出し、図10のステップ590でエントリ253 に格納した、以前に受信したその呼の収集数字と、直前 に受信した収集数字を連結する。続いて機能340はス テップ506以降に進み、スタック251をストリング 定義の候補で再充填し、そとから候補の選択を試みる。 【0091】ステップ534に戻って、そこでのチェッ クによって、スタック251から取り出されたリーフ3 12のストリング型331が図7のシーケンス文法マト リクス400に示された条件を満たさないことが分かっ た場合、機能340は図11のステップに進む。機能3 40はまず、ステップ550で、ダイヤル数字が、その リーフ312のストリング長332によって指定される ような、取り出されたリーフの長さ条件を満たすことが 可能かどうかをチェックする。

30 【0092】との判定は、受信したダイヤル数字の桁数が、ストリング長332によって指定される範囲内に入るかもしくはそれを超過するか、または、受信したダイヤル数字の桁数がストリング長332によって指定される範囲内に入るがパルス出力された数字の収集が終了したという指示(例えば、発呼者が「ダイヤル終了」信号(例えば「#」)をダイヤルした場合)がないかどうかをチェックすることによって実行される。ダイヤル数字がリーフの長さ条件を満たすことがありえないと判定された場合、機能340は図9のステップ536に戻って40 取り出したリーフ312を廃棄し、続いてステップ516に進んで次のスタックエントリを取り出す。

【0093】ステップ550で、ダイヤル数字が、取り出したリーフの長さ条件を満たす可能性があると判定された場合、機能340は、ステップ552で、ダイヤル数字が実際にその条件を満たすかどうかをチェックする。この判定は、受信したダイヤル数字の桁数が取り出したリーフ312のストリング長332によって指定される範囲内に入るかまたはそれを超過するかをチェックすることによって実行される。

は長時間桁間タイマ260をリセットする。プログラム 50 【0094】超過する場合、機能340は、ステップ5

54で、リーフのストリング長条件を満たすために必要 な追加桁数を決定し、ステップ556で、との桁数を、 呼レコード271の必要桁数エントリ258の内容と比 較する。リーフの長さ条件を満たすのに必要な追加桁数 のほうが小さい場合、機能340は、ステップ558 で、必要桁数エントリ258の内容をその桁数にセット する。ステップ558の後、または、リーフの長さ条件 を満たすのに必要な追加桁数がエントリ258の内容以 上である場合、機能340は、ステップ560で、呼レ コード271の候補残留フラグ259をセットし、続い 10 て図9のステップ536に戻って他のスタック251エ ントリを検査する。

【0095】ステップ552に戻って、ダイヤル数字が リーフの長さ条件を実際に満たすと判定された場合、機 能340は、ステップ562で、起動時に長時間桁間タ イマ260の満了の通知を受信していたかどうかをチェ ックする。受信していた場合、機能340は図12に進 む。ステップ562のチェックの応答が「いいえ」であ る場合、機能340は、ステップ564で、起動時に短 時間桁間タイマ261の満了の通知を受信していたかど 20 うかをチェックする。

【0096】受信していた場合、機能340は、ステッ プ566で、ダイヤル数字の桁数が取り出したリーフ3 12の長さ条件に正確に等しいかどうかをチェックす る。ダイヤル数字の桁数がこの長さ条件と正確に等しい 唯一の場合は、取り出したリーフ312のストリング長 332によって指定されるストリング長範囲が1であ り、かつ、その範囲境界がダイヤル数字の桁数に等しい 場合である。ステップ566の応答が「はい」である場 合、機能340は図12に進む。その応答がいいえであ 30 る場合、機能340は図9のステップ536に戻る。

【0097】ステップ564に戻って、そこで、機能3 40が短時間桁間タイマ261の満了に応答して起動さ れたのではないと判定された場合、機能340は、ステ ップ568で、呼レコード271の候補残留フラグ25 9がセットされているかどうかをチェックする。セット されていない場合、機能340は図12に進む。セット されている場合、機能340は、ステップ570で、呼 レコード271の必要桁数エントリ258の内容に0を セットして、図9のステップ536に戻る。

【0098】図12は、例外ツリー360候補リーフが ネットワークツリー320から選択された候補リーフ3 12と置換されるべきかどうかを判定するために、スト リング識別機能340が実行する動作を示す。機能34 0は、ステップ800で、例外フォレスト350(図 6)を選択するために、呼レコード271のネットワー ク番号エントリ252に格納されたネットワーク番号を

【0099】機能340は続いて、ステップ802で、 選択された例外フォレスト350から例外ツリー360 50 【0104】図15のステップ1100で起動される

22

を選択するために、選択された候補リーフ312のスト リング型331およびストリング長332エントリを使 用する。最後に、機能340は、ステップ804で、図 9のステップ508に関して説明したのと同様にして、 選択された例外ツリー360に、受信したダイヤル数字 のストリングを適用し、ステップ806で、ツリー36 0が、このストリングに対応する例外リーフ312を含 むかどうかを判定する。

【0100】とのストリングに対応する例外リーフ31 2が存在する場合、機能340は、ステップ808で、 図9~11で選択されたリーフ312の代わりに、その 例外リーフ312をそのストリングに対する候補として 選択する。ステップ806またはステップ808の後、 機能340は、ステップ810で、選択されたリーフ3 12のストリング型331の内容を、呼レコード271 の前受信ストリング型エントリ255に格納する。続い て機能340は、ステップ812で、図13のストリン グ作用機能341を起動し、ステップ814で、現在使 用中のネットワーク番号、ストリング、および選択した リーフ312を渡し、復帰する。

【0101】図13のステップ900で起動されると、 ストリング作用機能341は、ステップ902で、何を なすべきかを決定するために、受信したリーフ312の エントリ330~339を検査する。ステップ904 で、フィードバック信号(本実施例ではトーン)がユー ザに与えられるようにトーンエントリ336によって指 定された場合、機能341は、ステップ906で、トー ン生成262サービス回路(図3)によって、指定され たトーンをユーザに与える。

【0102】ステップ908で、リーフ312の分析再 開エントリ333が数字修正インデックス(DMI)を 含む場合、これは、数字修正が指定されたことを示し、 機能341は、ステップ910で、数字修正230を起 動する。起動の一部として、機能341は、受信したス トリング、および受信したリーフ312のエントリ33 3からのDMIを数字修正に渡す。続いて機能341 は、ステップ912で、数字修正結果の受信を待機す

【0103】数字修正230は、図14に示すデータ構 造体および図15に示す機能からなる。データ構造体 は、受信したDMI1020によってアクセスされるエ ントリ1001のテーブル1000である。各エントリ は、3個のフィールド1010~1012からなる。削 除桁範囲フィールド1010は、もしあれば、受信スト リング中、ストリングから削除されるべき桁位置によっ て、桁範囲を指定する。挿入桁範囲フィールド1011 は、もしあれば、受信ストリング中、挿入されるべき桁 位置によって、桁範囲を指定し、挿入数字フィールド1 001は、実際に挿入される数字を指定する。

と、数字修正機能342は、ステップ1102で、テー ブル1000の特定のエントリ1001を発見しアクセ スするために起動の一部として受信したDMI1020 を使用する。続いて機能342は、ステップ1104お よび1106で、起動の一部として受信したストリング に対し、アクセスしたエントリ1001によって指定さ れる修正を実行する。続いて機能342はステップ11 08で、修正した受信ストリングを、修正要求者へ返 し、ステップ1110で終了する。

【0105】図13に戻って、機能341は、ステップ 10 941で、修正したストリングを受信し、ステップ91 6で、ステップ900で受信したストリングの代わりに 呼レコード271のダイヤル数字エントリ253にそれ を格納する。

【0106】候補リーフ312の分析再開エントリ33 3が、ステップ908で決定されたDMIを含まない場 合、または、ステップ916での修正ストリングの格納 後、ストリング作用機能341は、呼に対するVNIを 計算するために、ステップ918以降に進む。機能34 1は、ステップ918で、呼の呼レコード271の「凍 20 結」指示子257(図3)がセットされているかどうか チェックする。

【0107】セットされている場合、呼に対するVNI の計算は凍結され、VNIの計算はなされず、機能34 1はステップ950以降に進む。呼レコードの「凍結」 指示子257がセットされていない場合、機能341 は、ステップ930で、受信リーフ312の結合VNI エントリ339がセットされているかどうかを判定する ためにこれをチェックする。

【0108】とれもセットされていない場合、機能34 1は、ステップ934で、呼レコード271の呼VNI フィールド254にリーフ312のVNIエントリ33 4の内容を格納し、その過程で、VNIフィールド25 4に以前に格納されたVNIを廃棄する。機能341は また、ステップ946で、呼レコード271の保持スト リング型フィールド256に、リーフ312のストリン グ型エントリ331の内容を格納する。続いて機能34 1はステップ948へ進む。

【0109】ステップ930に戻って、候補リーフ31 2の結合VNIエントリ339がセットされている場 合、機能341は、ステップ932で、結合文法が、な される結合を許容するかどうかをチェックする。機能3 41は、呼レコード271のネットワーク番号エントリ 252に保持されるネットワーク番号の結合文法マトリ クス410(図8) にアクセスすることによってこのス テップを実行する。

【0110】続いて、機能341は、受信リーフ312 のストリング型331の内容を受信ストリング型414 としてそのマトリクス410に適用し、呼レコード27

リング型413としてそのマトリクス410に適用す る。次に機能341は、マトリクス411の対応するエ ントリ415を検査して、それが肯定または否定のいず れの応答を含むかを判定する。

【0111】呼レコード271の保持ストリング型エン トリ256が空である場合、このストリングは呼に対し て受信された最初のストリングであるため、結合する相 手が存在しないため結合は常に許容されない。ステップ 932で取得される応答が否定である場合、機能341 はステップ934に進む。ステップ932で取得される 応答が肯定である場合、機能341は、ステップ940 で、呼レコード271のVNIフィールド254に格納 されたVNIを、結合VNIエントリ339によって指 定されるように受信リーフ312のVNIエントリ33 4の内容と結合する。

【0112】続いて、機能341は、ステップ942 で、呼レコード271のVNIフィールド254に、結 果のVNIを格納し、その過程でVNIフィールド25 4の以前の内容を廃棄する。機能341はまた、ステッ プタ44で、保持され、ステップタ40で作成されたV NIに付随することになる新しいストリング型を取り出 す。機能341は、ステップ932の場合のように進行 することによってこのステップを実行する。ただし、エ ントリ415を検査する代わりに、対応するエントリ4 16にアクセスして、そとから保持ストリング型を取得 する。次に機能341は、ステップ945で、保持スト リング型エントリ256に取り出した保持ストリング型 416を格納して、ステップ948に進む。

【0113】ステップ948で、機能341は、受信リ 30 ーフ312の凍結VNIエントリ338をチェックし て、その指示子がセットされているかどうかを判定す る。セットされている場合、以後受信されるストリング のVNIがその呼のVNIに影響を与えないことを意味 する。従って、機能341は、ステップ949で、呼レ コード271の「凍結」指示子257をセットし、呼V NIエントリ254の内容が変更されないようにする。 次に機能341はステップ950に進む。受信リーフ3 12の凍結VNIエントリ338がセットされていない 場合、機能341は直接ステップ950に進む。

【0114】ステップ950で、機能341は、受信リ ーフ312の分析再開エントリ333が、ステップ91 2~914で取得された修正が再分析されるべきととを 示しているかどうかをチェックする。示している場合、 機能341は、ステップ952で、分析再開エントリ3 33が新しいネットワーク番号を指定しているかどうか をチェックする。指定している場合、機能341は、ス テップ954で、との新しいネットワーク番号を、呼レ コード271のネットワーク番号フィールド252に格 納する。ステップ954の後、または、ステップ952 1の保持ストリング型エントリ256の内容を保持スト 50 で新しいネットワーク番号が指定されていない場合、機

能341は、ステップ958で、ストリング識別機能3 40を再起動し、修正ストリング、新しいネットワーク 番号、および、ダイヤリングが完了していることの指示 を再び渡す。続いて機能341は、ステップ960で、 その起動ポイントに復帰する。

【0115】ステップ950に戻って、そとで再分析を 実行すべきでないとされた場合、機能341は、ステッ プ970で、受信リーフ312の継続収集エントリ33 5が、直前に受信したストリングにダイヤル番号の他の ストリングが後続することを示しているかどうかをチェ 10 ックする。示している場合、ネットワーク数字分析の作 業はまだ完了していないため、機能341は、ステップ 974で、パルス出力信号収集モジュール201を再起 動して、さらに数字を収集するように促す。

【0116】しかし、エントリ335が、直前に受信し たストリングにはダイヤル番号の他のストリングが後続 しないととを示している場合、ネットワーク数字分析2 10の作業は完了しており、機能341は、ステップ9 72で、一般化経路選択220を起動し、ダイヤル数字 エントリ253に格納されている修正ダイヤル数字およ 20 び呼レコード271の呼VNIエントリ254を渡す。 ステップ974または972の後、機能341は、ステ ップ976で、終了する。

【0117】一般化経路選択(GRS)220を図16 ~19に示す。GRS220のデータ構造体を図16~ 18に示す。GRS220は、図16の多次元(本実施 例では4次元)マトリクス1200および1202の対 からなる。経路マトリクス1200は、ルーティングパ ターン番号1201からなり、機能マトリクス1202 は、機能番号1203からなる。マトリクス1200お 30 よび1202へのインデックスは、各マトリクス次元に 対し1要素を有する多要素インデックスである。

【0118】図16の4次元マトリクスの例では、マト リクスインデックスは例えば、呼VNI254、時刻ル ーティング方式1230、条件ルーティングカウント1 231、およびテナント分割1232からなる。呼VN **I254は、NDA210からGRS220によって取** 得される。時刻ルーティング方式1230は従来のもの であり、従来の時刻プログラム203(図3)からGR S200によって取得される。

【0119】条件ルーティングカウント1231もまた 従来のものであり、ダイヤル数字への前置桁として着信 トランク16から、または、着信トランク16もしくは 端末回線15のトランク群に付随する翻訳204 (図 から、GRS220によって取得される。テナント 分割1232も同様に従来のものであり、発呼局17ま たは着信トランク16に付随する翻訳204からGRS 220によって取得される。呼VNI254は、2つの マトリクス1200および1202のうちのいずれがイ ンデックスによってアクセスされるかを決定する。任意 50 情報は、局間発呼機能モジュールからGRSによって取

の所望の文脈パラメータが、多次元マトリクスの要素と して使用可能である。

【0120】呼に対して機能マトリクス1202から取 得される機能番号1203は、起動されるべき機能モジ ュール205(図3)のうちの1つを識別する。また は、マトリクス1202から取得される機能番号120 3は、下記のように、ルーティングパターン番号120 1が使用される方法と同様に、機能パターンテーブルへ のインデックスの要素としても使用可能である。

【0121】呼に対してマトリクス1200から取得さ れるルーティングパターン番号1201は、図17の複 数のルーティングパターンテーブルのうちの1つへのポ インタとして作用する。各ルーティングパターンテーブ ル1300は、それぞれルーティング優先度を定義する 複数のエントリ1301を有する。ルーティング優先度 は、相対的優先度順に逐次各テーブル1300に列挙さ れる。.

【0122】以下の呼特性は例えば特定のルーティング 優先度(すなわちテーブル1300のエントリ130 1)を選択するための基準として作用する:設備制限レ ベル (FRL) 1330、テナント分割1232、ベア ラ能力1331、市外許可1332、ISDN要求/希 望1333、およびDCS要求/希望1334。これら の基準を満たし、呼を伝送するのに空いていて利用可能 な回路を有するという付加条件1335をも満たす、最 も高い優先度が、呼に対して選択される。

【0123】FRL1330は従来のものであり、ダイ ヤル数字への前置桁として着信トランク16から、また は、発信局17もしくは着信トランク16のトランク群 に付随する翻訳204 (図3) から、GRS220によ って取得される。テナント分割1232は、図16とと もに説明したものと同一である。ベアラ能力1331も また従来のものであり、トランク16の着信に伴う18 DNメッセージングから、または、着信トランク16も しくは発信局17の翻訳204からのデフォルト値とし て、GRS220によって取得される。

【0124】市外許可1332もまた従来のものであ り、発信局17または着信トランク16の翻訳204か ちGRS220によって取得される。 ISDN設備上の 40 ルーティングが要求されるかまたは希望されるか133 3もまた従来の情報項目であり、発信局17の翻訳20 4からGRS220によって取得されるか、または、着 信トランク16上の呼に伴うメッセージングから導出さ れる。

【0125】DCS要求/希望1334は、要求される 機能が、ネットワーク内の交換機間の機能透過性を備え た設備上のルーティングを要求する分散通信機能(DC S) であるかどうかを指定する(機能透過性の説明につ いては、米国特許第4,488,004号参照)。その 得される。最後に、回路利用可能性1335は、翻訳お よび状態204の回線15およびトランク16状態レコ ードから決定される。

【0126】前記の基準に基づいて呼に対して選択され るルーティング優先度1301は、呼に対する優先経路 を定義し、呼をルーティングするためにGRS220に よって使用される。ルーティング優先度1301の例を 図18に示す。ルーティング優先度1301は、複数の 情報フィールド1401~1406からなる。トランク 群番号1401は、呼がルーティングされるトランク1 6の群を指定する。

【0127】送信条件1402は、呼に伴う被呼番号情 報が送信される方法(例えば、数字送信の前にポーズが 必要か、システムは数字送信の前にダイヤルトーンを聴 かなければならないか、数字はポーズによってグループ 化される必要があるか、および、各数字群はダイヤルバ ルスによって送信されるかまたはタッチトーンパルスに よって送信されるか)を指定する。

【0128】料金情報1403は、とのトランク群に対 する無料電話番号を指定する例外のテーブルである。 1 SDN送信フォーマット1404は、ISDNメッセー ジのいずれの情報要素(IE)が相互交換呼のために使 用されるか、および、IEで送信される(CCITT仕 様に基づいた)番号の種類を指定する。または、料金情 報1403およびISDN送信情報1404は、付随す るテーブルへのインデックスとして実現することも可能 である。

【0129】数字修正インデックス(DMI)1405 は、受信されるダイヤル番号が、送信される前に修正さ れる方法を指定する。とれは、図5のリーフ312の分 析再開エントリ333とともに説明したDMIと同等で ある。そして、数字送信インデックス(DSI)は、呼 に対する付加数字送信基準を定義する際に数字送信24 0によって使用されるためのインデックスである。これ は、数字送信240とともに後でさらに説明する。

【0130】一般化経路選択機能343を図19に示 す。ステップ1500で起動されると、機能343は、 ステップ1502に進み、時刻ルーティング方式123 0、条件ルーティングカウント1231、およびテナン ト分割1232を取得する。次に、ステップ1504 で、機能343は、多次元マトリクス1200および1 202への4成分インデックスとして、呼VNI254 とともに、取得した情報を使用し、ステップ1506 で、マトリクス1200および1202のうちのアドレ スされたほうからインデックスされたエントリ1201 または1203を取り出す。

【0131】続いて機能343は、取り出したマトリク スエントリを検査して、それがルーティングパターン番 号1201であるかまたは機能番号1203であるかを 判定する。取り出したエントリが機能番号1203であ 50 した優先度1301をパラメータとして渡す。次に機能

28

る場合、機能343はステップ1540で、対応する機 能モジュール205を起動し、それへ、ステップ150 0で受信された修正ダイヤル番号を渡す。次にステップ 1542で機能343は終了する。

【0132】ステップ1507に戻って、取り出したマ トリクスエントリがルーティングパターン番号1201 である場合、機能343は、ステップ1508に進み、 FRL1330、ベアラ能力1331、市外許可133 2、ISDN要求/希望1333、およびDCS要求/ 許可1334を取得する。続いて機能343は、ステッ プ1510で、取り出したルーティングパターン番号1 201によって指される1つのルーティングパターンテ ーブル1300にアクセスし、ステップ1512で、ア クセスしたパターンテーブル1300内で適合する優先 度1301を検索するために、以前に取得したテナント 分割1232とともに、取得した情報を使用する。

【0133】ステップ1514における判定で、適合優 先度1301が発見された場合、機能343は、ステッ プ1516で、その優先度1301の回路が呼にとって 利用可能であるかどうかを判定するために、翻訳および 20 状態204をチェックする。利用可能な回路がない場 合、機能343は、他の適合する優先度1301を検索 するために、ステップ1512に戻る。回路が利用可能 な場合、機能343は、ステップ1518で、優先度1 301情報を取り出す。

【0134】ステップ1514に戻って、適合優先度1 301が発見されない場合、機能343は、ステップ1 520で、デフォルト優先度1301を定義する情報を 取り出す。ステップ1518または1520の後、機能 343は、ステップ1522で、取り出した優先度13 01のDMI1405をチェックして、それによって数 字修正が指定されているかどうか判定する。

【0135】DMI1405が空である場合、数字修正 は要求されておらず、機能343はステップ1530へ 進む。DMI1405が空でない場合、数字修正が要求 されているため、機能343は、ステップ1524で、 図15の数字修正機能342を起動する。起動の一部と して、機能343は、ステップ1500で受信した修正 ダイヤル番号およびDMI1405の内容を数字修正機 能342に渡す。次に機能343は、ステップ1526 で、数字修正結果の受信を待機する。

【0136】数字修正機能342は、図15とともに説 明したように応答する。ステップ1528で、結果のダ イヤル番号が機能343に返されると、機能343はス テップ1530に進む。

【0137】ステップ1530で、機能343は数字送 信240を起動し、結果のダイヤル番号(ステップ15 22で付加的数字修正が指定されなかった場合はステッ プ1500で受信した修正ダイヤル数字) および取り出 343はステップ1532で終了する。

【0138】数字送信240を図20~22に示す。と れは、図20の送信テーブル1700および図22の数 字送信機能344からなる。送信テーブル1700は、 複数の送信エントリ1701を有し、各エントリは数字 送信情報のセットである。送信エントリ1701は、D SI1406によってインデックスされる。送信エント リ1701の例を図21に示す。これは、複数のフィー ルド1801~1808からなる。

【0139】送信番号1801は、受信した結果のダイ ヤル番号の代わりに送信すべき番号を指定する。送信番 号1801が空の場合、受信した結果のダイヤル番号が 送信される。市外プレフィクス1802は、番号ととも に送信すべき市外指示 (例えば「1」) があれば、それ を指定する。これはまた、市外プレフィクスが市外呼と ともにのみ送信されるべきか、または、すべての呼とと もに送信されるべきかをも指定する。

【0140】交換局間キャリアコード(IXC)180 3は、呼に対して、「10XXX」キャリア1Dコード があれば送信されるべきかどうかを指定する。ダイヤル アクセスコード(DAC)1804は、DACがあれば との呼に対して送信されるべきかどうかを指定する。 D ACはNDA210とともに前に説明した。ダイヤル終 了文字1805は、ダイヤル終了文字(例えば「#」) が、送信番号の最後に送信されるべきかどうかを指定す

【0141】各フィールド1802~1805は、その フィールドの情報型に対する以下のオプションをも指定

- ・発呼者によってダイヤルされてもその情報型を送信し ない。
- ・その情報型が発呼者によってダイヤルされなくても常 にそのフィールドの内容を送信する。
- ・発呼者がその情報型をダイヤルした場合には発呼者に よってダイヤルされた情報を送信し、そうでない場合は そのフィールドの内容を送信する。

【0142】グループ数字1806は、送信数字のグル ープを分離するためにポーズを使用すべきか、使用する 場合にはその長さはどの程度か、およびそのグループに 対する数字送信モード(例えばロータリまたはパルス) を指定する。 [SDNメッセージ型1807は、番号を 送信するために使用されるISDNメッセージの型を指 定する。そして、巡回クラスマーク (TCM) 1808 は、呼のFRLおよび条件ルーティングカウントを反映 し、番号とともに送信される0個以上のTCMを指定す る。

【0143】図22は、数字送信機能344の動作を示 す。ステップ1900で起動されると、機能344は、 ステップ1902で、送信テーブル1700へのインデ ックスとして、受信した優先度1301のDSI140 50 が機能に関して作用する方法について、顧客サービス取

30

6を使用し、ステップ1904で、テーブル1700か **ら、インデックスされた送信エントリ1701を取り出** す。次に機能344は、ステップ1906で、受信した 優先度1301のフィールド1401によって指定され るトランク群に付随する翻訳および状態204を使用し て、そのトランク群がISDNトランク群であるかどう かを判定する。

【0144】ISDNトランク群である場合、機能34 4は、ステップ1908で、従来の方法で、優先度13 01に含まれる情報に従って呼バスを設定するために必 要なISDNメッセージを作成し、その情報フィールド に、送信エントリ1701によって指定される情報を入 れる。次に機能344は、ステップ1910で、再び従 来の方法で、接続設定モジュール202を使用して、優 先度1301のフィールド1401によって指定される トランク群のトランク16を通してISDNメッセージ を送信することによって所望の呼バスを設定する。必要 な呼パスが設定されると、ワールドクラスルーティング 200の作業は完了し、機能344はステップ1930 で終了する。

【0145】ステップ1906に戻って、指定されたト ランク群がISDNトランク群でない場合、機能344 は、ステップ1920で、数字がグループ化されている かどうかを判定するために、取り出した送信エントリ1 701のフィールド1806をチェックする。グループ 化されている場合、機能344は、ステップ1922 で、接続設定モジュール202によって、従来の方法 で、優先度1301および送信エントリ1701に含ま れる情報を使用することによって、第1数字グループお よび取り出した送信エントリ1701のフィールド18 06によって指定される数字送信モードを使用して、呼 パスを設定する。次に、機能344は、ステップ192 3で、接続設定モジュール202によって、指定された 数字送信モードを使用して、取り出した送信エントリ1 701のフィールド1806によって指定される長さの ポーズで分離される残りの数字グループを送信する。続 いて機能344は、ステップ1930で終了する。

【0146】ステップ1920に戻って、数字がグルー プ化されていない場合、機能344は、ステップ192 40 4で、再び従来の方法で、優先度1301および送信エ ントリ1701に含まれる情報を使用することによっ て、接続設定モジュール202によって、受信した送信 エントリ1701のフィールド1806によって指定さ れる数字送信モードを使用して呼パスを設定する。続い て機能344は、ステップ1930で終了する。

【 O 1 4 7 】 [機能の実現] 電話呼のルーティングに関 して、ワールドクラスルーティング200の作用の詳細 な説明を終了し、次に、機能に関する作用について詳細 に説明する。図3のワールドクラスルーティング200

扱者および監督者呼転送の文脈で説明する。この例は、 従来の技術のセクションですでに述べたものである。呼 転送は、交換システムの内部番号方式(方式「a」)内 で、以下のようにしてなされると仮定する。

【0148】第1に、以下の機能モジュールおよび対応する機能番号の存在を仮定する。すなわち、「中断処理」モジュール(機能番号0)、「呼転送ー応答せず」モジュール(機能番号11)、「呼転送ービジー/応答せず」モジュール(機能番号12)、および、「呼転送ー指示に従え」モジュール(機能番号13)である。第 102に、「*99」は、呼転送機能の起動に対してダイヤル可能な単一のアクセスコードであると仮定する。すると、ネットワーク番号「a」の構文ツリー320は例えば以下の表2に定義するリーフ312を含む。

[0149]

【表2】

20

30

	,
, ,	1),
KIĠVN I	ij
JER! V N I	芬
禁 Q 以 以	Æ
N N	-
分析可開	加
ストリング	3
ストリング 型	- 2តា
ツリー型および ストリング レブリューション ストリング ストリング 分析印間 VNI 報告 WはVNI 場合VNI トーン ネットワーク番号 1D 型 長 収集	恐能
3192% 1D	*88
ンリー型および ネットワーク番号	₩文. a

40

【0150】電話17のユーザによって「*99」がダイヤルされたのに応答するワールドクラスルーティング200の動作を説明する。図3で、パルス出力信号収集モジュール201が情報を収集し、それをネットワーク数字分析210へ転送する。プロック210内で、最初にストリング識別340(図9~13)が実行される。ストリング識別340の実行を開始するために、図9のエントリプロック500が最初に実行される。

【0151】ブロック502 および504 が実行された 50 後、ブロック506 は、ダイヤル数字に基づいて、内部 ネットワーク (ネットワーク番号「a」) が使用される べきかどうかを決定する。次に、ブロック508および 510が、番号「*99」に対するすべての可能な候補 を決定する。数字が「*9」から始まる多数の候補が存 在する可能性がある。

【0152】しかし、スタックの最上位エントリは、ダ イヤル番号「*99」の3桁と正確に一致するリーフで ある。このリーフを表2に示す。ブロック514から5 18、526、528、530、532、および536 までが、このルーティングに関して上記のように実行さ 10 れる。「*99」に対応するリーフがスタックから取り 出され、判定ブロック526が実行されると、判定ブロ ック526は、リーフが発見され、制御が判定ブロック 534に移されるととを指示する。ストリングシーケン スを確認するため、判定ブロック534は、内部ダイヤ ル方式の文法を定義する図23のシーケンス文法マトリ クスをチェックする。シーケンス文法が満足されるた め、制御は、判定ブロック534から図11の判定ブロ ック550に移る。

リング長」フィールドに指定される桁数と等しいため、 制御は、判定プロック550および552を介して判定 ブロック562に移る。長時間桁間タイマの満了がない ため、判定ブロック562による質問に対する応答は 「いいえ」である。短時間桁間タイマの満了がないた め、制御は判定プロック564から判定プロック566 に移る。もはや候補が残っていないため、判定ブロック 568は制御を図12のブロック800に移す。

【0154】との機能コードには例外フォレストが与え られていないため、結局、ブロック810および812 30 が実行される。ブロック812の実行によって、図13 のエントリポイント900でネットワーク数字分析21 0のストリング作用341が起動される。

【0155】ブロック902は、表2に示すリーフの検 査を開始する。表2の「トーン」フィールドに「有」と 示されているため、ブロック904および906は電話 17にトーンを送る。判定ブロック908の応答は「い いえ」である。これは呼レコードの最初の使用であるた め、判定ブロック818の応答は「いいえ」である。同 様に、表2の「結合VNI」フィールドに「無」と示さ 40 れているため、制御は判定ブロック930からブロック 934に移る。

【0156】ブロック934はこのリーフに対するVN I(「11」)を図3の呼レコード271のフィールド 254に格納する。同様に、ブロック946は、表2に 指定される「ストリング型」フィールドの内容(「型 2」)を、呼レコード271のブロック255に格納す る。制御はブロック946から判定ブロック948に移 る。判定ブロック948は、「有」と示されている表2 の「凍結VNI」フィールドをチェックし、制御はプロ 50 ック949に移る。

【0157】ブロック949は、ブロック257の凍結 指示子をセットし、制御を判定プロック950に移す。 判定ブロック950は、「無」と示されている表2の 「分析再開」フィールドをチェックし、制御は判定プロ ック970に移る。表2の「継続収集」フィールドは 「有」と示されており、その結果、ブロック974が起 動され、図3のモジュール201でさらに数字が収集さ れる。

34

【0158】次に、モジュール201で収集可能な異な る型の電話番号の2つの異なる例について説明する。電 話番号は、電話呼がその番号に付随する電話装置に転送 されるように収集されることに注意すべきである。第1 の例は、内部内線番号がダイヤルされたと仮定し、第2 の例は、区域コードの前に9をダイヤルする必要がある 公衆ネットワークに長距離通話がなされたと仮定する。 まず、第1例の場合を考える。「*99」をダイヤルす ることによって選択されるネットワークが内部ネットワ ークであることを想起することが重要である。内部番号 【0153】ダイヤル桁数は取り出したリーフの「スト 20 に対するリーフが以下に示す表3に定義され、これは、 他のリーフ312と同様に、ネットワーク番号「a」の **構文ツリー320の一部である。**

> [0159] 【表3】

	35
÷	Ä ;
結合VN I	関係なし 関係なし
味能VNI	
雜稅及稅	剿
I N N	~
% भरापण	¥
ストリング	ა
ストリング 型	装備周
ツリー型および ストリング レブリューション ストリング ストリング 分析所間 VNI 継続 取標VNI 結合VNI トーン キットワーク番号 ID 型 反 収収 収収	既危
አኑ ነን ሃ [D	83940
・ ッリー型および ネットワーク番号	梯汉, a

【0160】図9~11の前記の動作に対して説明した

のとほとんど同様にして、ダイヤル番号「83940」 は、図3のパルス出力信号収集モジュール201によっ て収集され、ストリング識別340(図9~11)によ って処理される。この動作がストリング識別340によ . って実行された後、制御は図13のストリング作用34

36

【0161】ブロック902は、表3に示すリーフを検 査する。表3は、「トーンフィールド」で、トーンを与 えないことを示している。さらに、判定プロック908 10 の応答は「いいえ」であるため、制御は判定ブロック9 18に移る。VNIフィールドは、以前にダイヤル番号 「*99」の処理中に凍結されたため、判定ブロック9 18の応答は「はい」であり、制御は判定ブロック95 0に移る。

【0162】表3は、「分析再開」フィールドで、分析 を再開しないと定義している。従って、制御は判定プロ ック950から判定ブロック970に移る。表3はさら に、「継続収集」フィールドで、さらに数字収集をしな いと定義している。結果として、判定ブロック970は 20 制御を、図3の一般化経路選択ブロック220を実行す るブロック972に移す。

【0163】一般化経路選択プロック220は、図9に 詳細に示されており、図16~18に示す情報を使用す る。一般化経路選択220の実行は、図19のエントリ プロック1500から開始する。図19に示されるルー チンは、前記の図3のネットワーク数字分析210の機 能によって組み立てられた呼レコード271を受信す

【0164】ブロック1502は、図3の時刻プログラ 30 ム203から時刻を取得する。条件ルーティングカウン ト1231もまた従来のものであり、前記のようにGR S220から取得される。最後に、呼転送の使用を要求 した電話17のサービスのクラスが取得される。 これら の要素は、マトリクス1202へのインデックスとして 使用される。それは、VNIフィールドがこれを機能と 定義しているためである。 要素の各組合せマトリクス 1 202内の異なる機能番号1203を識別する。今説明 している要素に対応する機能番号1203は、次の表4 に定義されるように充填される。

[0165]

【表4】

設能VNI値=11および条件ルーティングカウント=0に対する

	呼	忆	送	火	tie	#	号
--	---	---	---	---	-----	----------	---

局のクラス別サービス	私設内線	때客サービス 取扱者	他の 収扱者	取扱者の 監督者
0专 支持				
動務時間中	1 3	12	1 1	0
勤務時間外	1 3	1 2	1 3	1 3

【0166】表4に定義されるような機能番号1203 へのインデックスのためにし要される要素は、VNI値 (11)、局のクラス別サービス、時刻、および条件ル ーティングカウント(0)である。この機能番号120

*機能番号(例えば、0、11、12、および13)で充 填される。条件ルーティングが1である場合、次の表5 が機能番号1203を定義する。

[0167]

3は、図3の機能モジュール205によって認識可能な*20 【表5】

機能VN[値=11および条件ルーティングカウント=1に対する

呼転送機能發号

局のクラス別サービス時刻	私設内線	顕客サービス 取扱者	他の取扱者	収扱者の監督者
勤務時間中	O	O	0	0
勤務時間外	0	0	0	0

【0168】表4に示すような間接インデックスに基づ いて選択される呼転送機能番号は、ブロック1540に よって、機能モジュール205のうちの適切な機能モジ ュールを呼び出すために使用される。機能番号「〇」 は、中断機能であり、図3の機能モジュール205へ、 電話17のユーザに中断トーンを与えるべきであること を指示する。

【0169】機能モジュール205には、呼レコード2 71のダイヤル数字フィールド253が渡される。これ は、呼が「83940」へ送られるべき内線番号を含 む。これは、機能モジュールが数字の収集および収集し た数字が正しいことの確認をする必要を解消する点で、 本発明の重要な効果である。これは、番号が内部番号で ある場合には合理的に単純な機能であるが、番号が内部

したように呼のルーティング中と同様に複雑な作業とな るととが分かる。

【0170】次に、呼が転送される電話番号が内部番号 ではなく、区域コードを含む公衆ネットワーク番号であ 40 るという第2の例を考える。前の第1例の説明を参照し て、第1例で内部内線番号をダイヤルする時点から第2 例の説明を始める。との時点では、図3のネットワーク 数字分析210によって数字「*99」はすでに受信さ れ処理されている。

【0171】との例では、公衆ネットワークを指定する ために、機能のユーザは、外線を示す「9」をダイヤル した後、区域コード、局コード、および加入者番号を含 む10桁の番号をダイヤルするよう要求される。最初 に、ユーザは「9」をダイヤルする。ソフトウェアはす ダイヤル方式以外の場合には、番号の確認は、前に説明 50 でに、内部番号方式であるネットワーク番号「a」を選

択しており、ネットワーク構文ツリー320には、ダイヤルされた単一の「9」に対応する新しいリーフ312が付加される。この新しいリーフは次の表6で定義される。

【0172】 【表6】

ッリー型およびネットワーク番号	7 1 1 2 1 D	ツリー型および ストリング レゾリューション ストリング ストリング 分析ifilll ネットワーク番号 ID 型 良	ストリング型	ストリング	s) VFIFUII	VNI 雑誌 成都 結合 収集 VNI VNI	籍院设设	維結 建均 料均 収収 VN VN	精合 VN I	\ \frac{1}{\gamma}
₩X, a	8		77tスコード 型 l	_	************************************	辺条なし	华	#:	#	-tr

ストリング作用341へ転送される。ブロック902 は、表6に与えられるリーフ情報を検査する。

40

【0174】ブロック904および906は、「トーン」フィールドが「有」であることに応答して、トーンを出す。このトーンは、残りの数字をダイヤルするようにユーザに指示するものである。判定ブロック908への応答は「いいえ」であり、制御は判定ブロック918に移る。判定ブロック918は、呼レコード271のフィールド257を検査して、レコードが凍結されているかどうかを判定する。

【0175】レコードは、呼転送に対するVNI番号に 凍結されているため、制御は判定ブロック950に移る。再開が実行されるべきであることを指定する表6の「分析再開」フィールドを検査した後、判定ブロック950は制御を判定ブロック952に移し、判定ブロック952は、公衆電話ネットワークであるネットワーク番号「6」において再開がなされるべきことを示す。判定ブロック952は制御をブロック954に移し、ブロック954は、呼レコード271のネットワーク番号252に、公衆ネットワークを指定する新しいネットワーク番号を格納し、制御をブロック958に移す。

【0176】次に、ブロック958は、図9の500にエントリポイントを有するストリング識別340を起動する。ストリング識別340ルーチンが、呼ルーティングに対して前に説明したのと同様にして公衆ネットワークに対する完全な10桁の番号を収集した後、制御は図13のストリング作用341に移る。

【0177】図13のブロック902は、次の表7に定義されるような区域コードに対するリーフを検査する。

30 【0178】 【表7】

40

【0173】ネットワーク数字分析210(図9~11)内のストリング識別340は、ダイヤルされた「9」に応答して、外部接続に対する要求に付随するリーフを識別する。とのルーチンは、表6に示す内容を有するリーフ312を識別する。次にこの情報が図13の50

ツリー型および	ストリング	ツリー型および ストリング レゾリューション ストリング ストリング 分析再間 VNI 株枝 味結VNI 結合VNI トーン	ストリング	ストリング	公客門題	N N	禁究	吹料VNI	#合VN1	\ \ \
ネットワーク部号	1 D		軠	翼			安块			
惠 次. 6	201	抵路	7 K L X 10	1.0	Ħ	001		100 無 関係なし 関係なし	関係なし	Ħ

【0179】表7では、トーンは指定されていない。そ の結果、判定ブロック904は制御をブロック908に 移し、続いてブロック908は制御を判定ブロック91 8に移す。呼レコードは、図3の呼レコード271内で 凍結と示されている。とれは、数字「*99」の分析中 になされたものである。制御はブロック918から判定 ブロック950に移る。表7の「分析再開」フィールド が「無」と示されているため、判定ブロック950は制 御を判定ブロック970に移す。表7の「継続収集」フ ィールドは「無」と示されている。従って、判定ブロッ 50 【図17】図3の一般化経路選択のデータ構造体のブロ

クタイのは制御をプロックタイ2に移し、ブロックタイ 2は図3の一般化経路選択220を起動する。

42

【0180】一般化経路選択343の起動によって、図 19のルーチンが実行される。第1例に対して前に説明 したように、とれによって、正確な呼転送機能が選択さ れ、制御は、呼が転送されるべきダイヤルされた電話番 号とともに機能モジュール205に渡される。

[0181]

【発明の効果】上記のように特徴づけられる配置は、機 10 能がどのように使用されるかに対する例外制御をサービ ス提供者に与え、その結果、サービス提供者のシステム の管理者に多大な便宜を与える。との高水準の柔軟性に より、サービス提供者は、適切であると思うとおりに機 能の用途を修正することができる。さらに、この配置 は、すべての機能モジュールの修正の必要なく、付加因 子(すなわち条件)をサポートするように容易に拡張さ れる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例を実現する電話システムのブロ 20 ック図である。

【図2】図1の電話システムのネットワーク番号方式の 規約を例示するブロック図である。

【図3】図1の電話システムの交換システムのメモリの 選択された内容のブロック図である。

【図4】図3のネットワーク数字分析の構文定義データ 構造体のプロック図である。

【図5】図3のネットワーク数字分析の構文定義データ 構造体のブロック図である。

【図6】図3のネットワーク数字分析の構文定義データ 30 構造体のブロック図である。

【図7】図3のネットワーク数字分析の文法定義データ 構造体のブロック図である。

【図8】図3のネットワーク数字分析の文法定義データ 構造体のブロック図である。

【図9】図3のネットワーク数字分析のストリング識別 機能の流れ図である。

【図10】図3のネットワーク数字分析のストリング識 別機能の流れ図である。

【図11】図3のネットワーク数字分析のストリング識 40 別機能の流れ図である。

【図12】図3のネットワーク数字分析のストリング識 別機能の流れ図である。

【図13】図3のネットワーク数字分析のストリング作 用機能の流れ図である。

【図14】図3の数字修正のデータ構造体のブロック図 である。

【図15】図3の数字修正の機能の流れ図である。

【図16】図3の一般化経路選択のデータ構造体のプロ ック図である。

330 レゾリューション

ック図である。 331 ストリング型 332 ストリング長 【図18】図3の一般化経路選択のデータ構造体のブロ 333 分析再開 ック図である。 334 仮想節点インデックス(VNI) 【図19】図3の一般化経路選択の機能の流れ図であ 335 継続収集オプション 336 トーンオプション 【図20】図3の数字送信のデータ構造体のブロック図 337 無許可呼制御設備制限レベル(UCCFRL) である。 【図21】図3の数字送信のデータ構造体のブロック図 338 VNI凍結オプション 339 VNI結合オプション である。 【図22】図3の数字送信の機能の流れ図である。 10 340 ストリング識別機能 341 ストリング作用機能 【図23】文法定義データ構造体の図である。 342 数字修正機能 【符号の説明】 343 一般化経路選択機能 10 交換システム 344 数字送信機能 11 プロセッサ 350 例外フォレスト 12 メモリ 13 交換組織 360 例外様文ツリー 400 シーケンス文法マトリクス 14 サービス回路 401 行 15 電話回線 16 電話トランク 402 列 20 403 前受信ストリング型 17 ユーザ端末 18 ネットワーク 404 次受信ストリング型 100 ネットワーク番号方式 410 結合文法マトリクス 200 ワールドクラスルーティング (WCR) 411 行 412 列 201 パルス出力信号収集プログラムモジュール 202 接続設定プログラムモジュール 413 保持ストリング型 203 時刻プログラム 414 受信ストリング型 1000 テーブル 204 翻訳および状態 205 機能プログラムモジュール 1020 受信DMI 210 ネットワーク数字分析モジュール(NDA) 1001 挿入数字フィールド 220 一般化経路選択モジュール (GRS) 30 1010 削除桁範囲フィールド 1011 挿入桁範囲フィールド 230 数字修正モジュール (DM) 240 数字送信モジュール (DS) 1200 経路マトリクス 1201 ルーティングパターン番号 250 作業用メモリ部分 1202 機能マトリクス 252 ネットワーク番号 1203 機能番号 253 ダイヤル数字 254 呼VNI 1230 時刻ルーティング方式 255 前受信ストリング型 1231 条件ルーティングカウント 256 保持ストリング型 1232 テナント分割 257 凍結指示子 1300 ルーティングパターンテーブル 258 必要桁数 40 1301 優先度 259 候補残留フラグ 1330 設備制限レベル (FRL) 1331 ベアラ能力 260 長時間桁間タイマ 261 短時間桁間タイマ 1332 市外許可 1333 ISDN要求/希望 262 トーン発生設備 271 呼レコード 1334 DCS要求/希望 310 ネットワークルート 1401 トランク群番号 311 ブランチノード 1402 送信条件 312 リーフ 1403 料金情報 320 ネットワーク構文ツリー 1404 ISDN送信フォーマット

50 1405 数字修正インデックス (DMI)

1406 数字送信インデックス(DSI)

1700 送信テーブル

1701 送信エントリ

1802 市外プレフィクス

1801 送信番号

*1804 ダイヤルアクセスコード(DAC)

46

1805 ダイヤル終了文字

1806 グループ数字

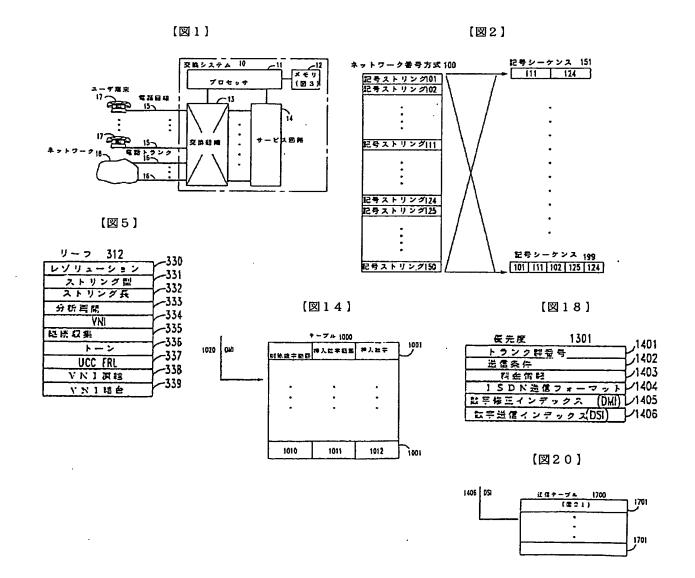
1807 ISDNメッセージ型

1808 巡回クラスマーク (TCM)

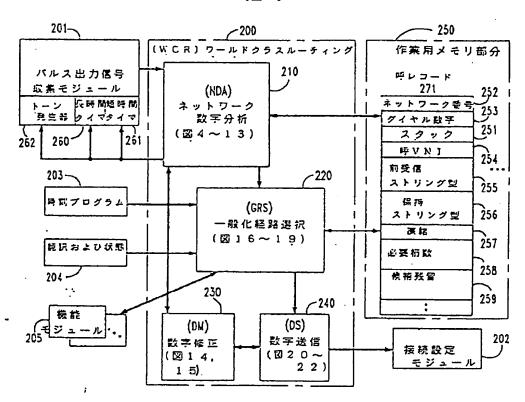
1803 交換局間キャリアコード (IXC) * 【表1】

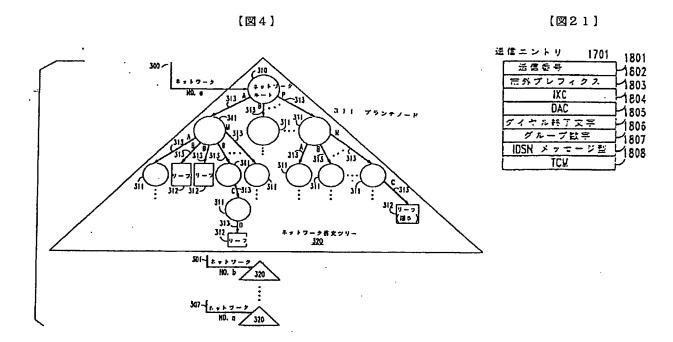
起動される呼転送

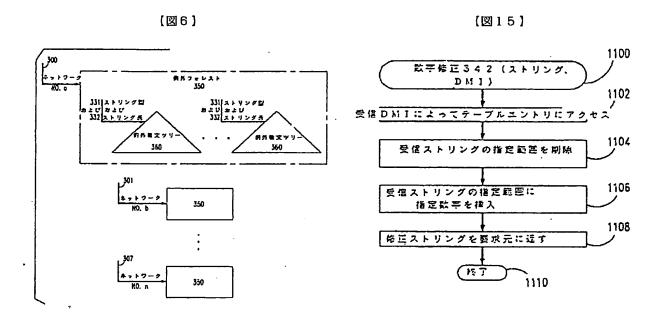
局のクラス別サービス	時!	刻
	勤務時間中	勤務時間外
私設局内番号	呼転送する、指示に従え	呼転送する、指示に従え
顧客サービス取扱者	呼転送ビジー/応答せず	呼転送ビジー/応答せず
他の取扱者	呼転送する、応答せず	呼転送する、指示に従え
取扱者の監督者	不許可	呼転送する、指示に従え

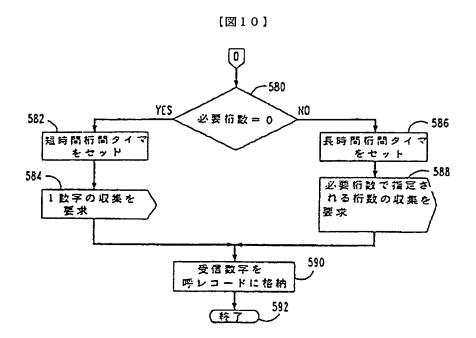


【図3】









【図7】

	-	₹\.	:= € \ :	و عَ	ر چ چ):	ۇ _ك	₹ \ 3	≨)	<u>ā</u>)	ē)					
	:	1:	:	:	:]:	:	:	:	:	•••				
	加入存品等	z	× (5)	×	z	z	Z	×	>-	٨		402			
	成 口 1	-	-	z	>-	2	>-	>	z	Z		402			
	:i - c 質 效	>	۲	_	>-	>	>-	z	22	≥ 	•••	402			
722 400	キストークーの選問	>	-	> -	2	Z	z	z	z	æ		402			
ーケンス文法マトリクス	题巨	7	λ.	~	z	N	Z	Z	Z	×	• • •	402			
シーケン	市外プレフィクス	> -	۲	.	N	æ	Z	×	æ	~	•••	402	酒		
	IXC	Y	>	Z	N	~	z	×	×	Z	•••	402			
	質 - こ 	,	Z	Z	z	~	N 405	z	z	~	•••	402			
	ななに ストリング型 404 前交币 ストリング型 403	なし	課金コード	ЭX	非外ブレフィクス	NE STEE	*ベワータ価型.	天気コード	同コード	加入背路等	• • •	402	400	•••	400
	300 * 7 * 7 - 2 NO. a										4-1-7-1	<u> </u>	NO.		* 7 + 7 - 7 NO. n

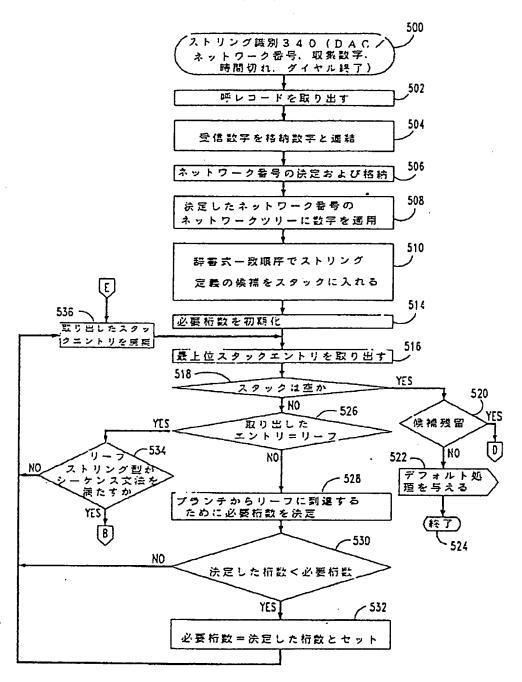
•

【図8】

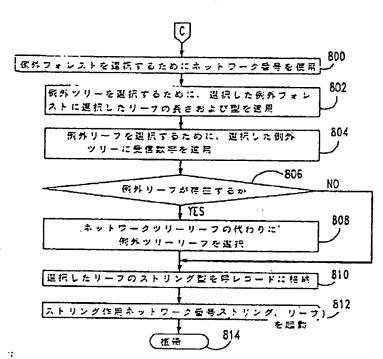
	·	;	=	111	=	411 £ř	:	117	-	117	=		-		_		-	_							
	:	<u>[</u>	<u>:</u>	:		$\widehat{:}$		$\widehat{:}$		•••	•	:		:	<u>:</u>	:		<u>:</u>	• • •						
	加入君高马					415	416												•••		412				
	15 1 1																		• • •		417				
	风味二一片																		•••		412				
۶۶ 410	ギベアーグ言語															415	41b		•••		418				
枯合文法マトリクス	医																		•••	8.5	417				
₹	音外プレフィクス																		•••	-	f 列				
	IXC																		•••	113	71.				
	11年10日 11日								7115	717	015								•••	617	ř				
	文	ない		関会コード	3	Y		外ブレフィクス	£ E			※ スワーク 語号	1	スーに派送		ボーロ記			•••		410		17-9:	410	
4-11-2	NO. 0						_											 	*****	\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \		NO. 15	-307 4 - 1 - 5 - 5	5	= 5:

.~

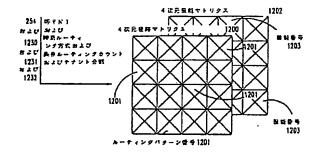
【図9】



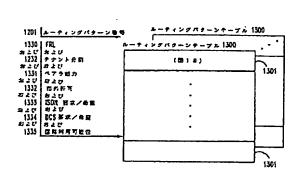
[図12]



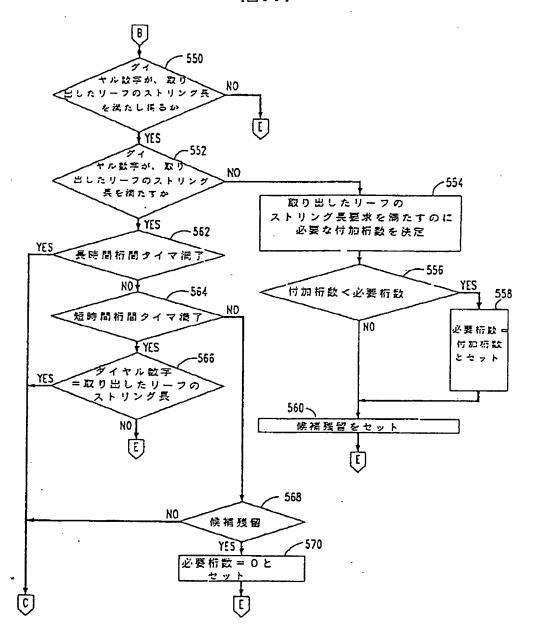
【図16】



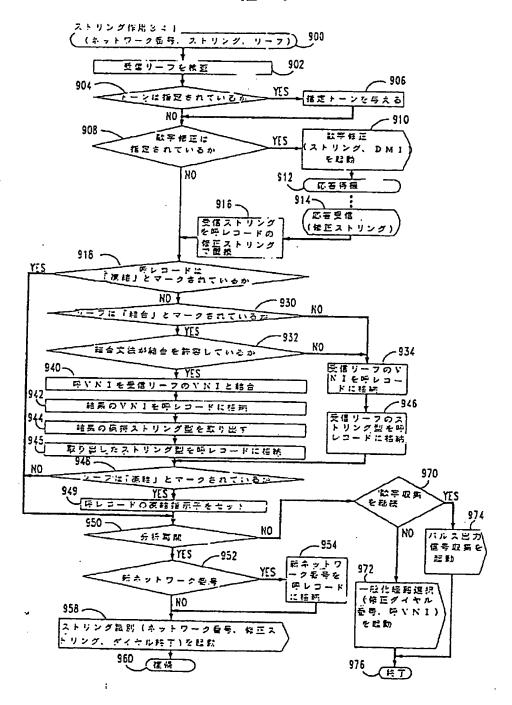
【図17】



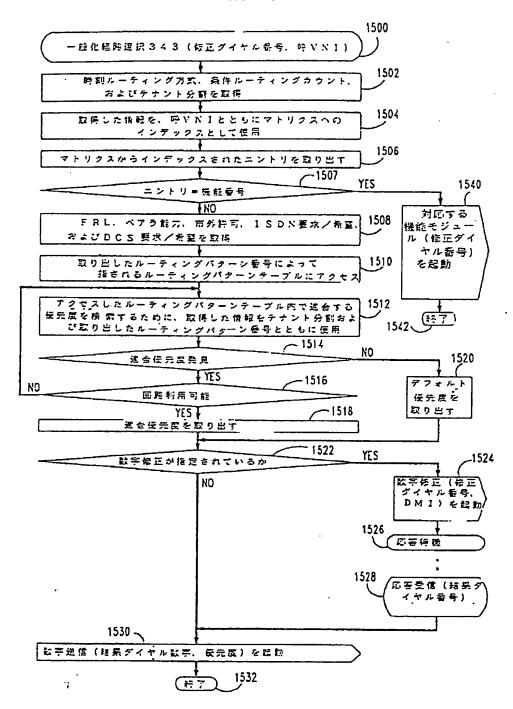
[図11]



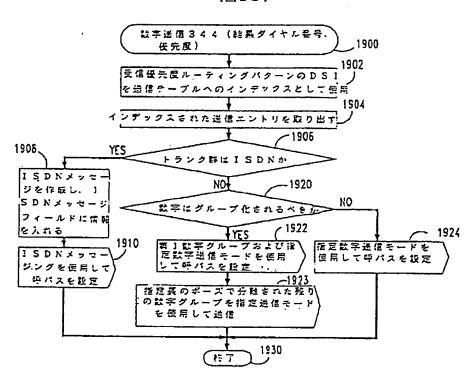
【図13】



【図19】



【図22】



【図23】

		(<u>2</u>	, S	730(<u>S</u>	2305	130	(28) (28)	(<u>\$</u>	#	7
		:	<u> </u>	:	:	<u> </u> :	:	<u> </u>	:	•••	
	# - -	N 2305	~	z	z	z	z	z	z	• • •	2302
	克 斯 切断局	z	z	z	×	×	æ	=	z	•••	2302
	\$X \$\frac{1}{2}\$	~	>	=	æ	z	z	×	N 2305		2302
177 230	リスト電路寄母	z	z	z	×	~	æ	z	z	•••	2302
シーケンス文法マトリクス 2300	係月 アクセス コード	z	×	z	К	z	z	Z	Z	• • •	2302
ゾーケンン	トゥンシンシン ファイン ファイン コード	2	N	N	×	~	N	N	2	• • •	2302 §I
	FAC.	Z	æ	z	z	2	×	×			2302
	FAC. (型1)	z	۲ ر	z	Z	N 2305	×	*	=	•••	2302
l	水型面、 ストバンク型 前受価: 2304 ストリング型 2303	機能アクセスコード 「型1-付加数字かし	関格アクセスコード (型2 - 付加数字あり	トランク部 アクセスコード	脈員アクセスコード	リスト電話番号	喧車 採	几近切断局	壁工———		2300 1.7 - 2 : 1.7 - 2 : 2300
	300 4 7 7 7 7 7 7 7 7 8 10 0								·		NO. b 3074 9 1-9-9

フロントページの続き

- (72)発明者 ブルース ダグラス バターフィールド アメリカ合衆国 80249 コロラド デン ヴァー、47アヴェニュー イースト 19155
- (72)発明者 デヴィッド リー シャヴェツ ジュニア アメリカ合衆国 80241 コロラド ノー スグレン、イー304 レースストリート 12150
- (72)発明者 ヘンリー チャールス ディトマー アメリカ合衆国 80030 コロラド ウエ ストミンスター、ホビットレーン 10549
- (72)発明者 フレデリック ロバート フィックス アメリカ合衆国 80004 コロラド アル ヴァーダ、66アヴェニュー ウエスト 8210
- (72)発明者 ラリー ジョセフ ハーデュイン アメリカ合衆国 80020 コロラド ウエ ストミンスター、113プレース ウエスト 6447
- (72)発明者 ナンシー キャスリン シュミット アメリカ合衆国 80020 コロラド ブル ームフィールド、11アヴェニュー ドライ ヴ ウエスト 3173
- (72)発明者 リンダ ロレーン トムソン アメリカ合衆国 80030 コロラド ウェ ストミンスター、アーヴィングコート 10655